

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 2003346379 A

(43) Date of publication of application: 05.12.83

(51) Int. CI

G11B 7/24

G11B 7/004

G11B 7/0045

G11B 7/007

G11B 7/125

G11B 7/135

G11B 11/105

(21) Application number: 2002151185

(22) Date of filing: 24.05.02

(71) Applicant

SONY CORP MATSUSHITA

ELECTRIC IND CO LTD KONINKL

PHILIPS ELECTRONICS NV

(72) Inventor:

KOBAYASHI SHOEI YAMAGAMI TAMOTSU KADOWAKI SHINICHI

ISHIDA TAKASHI SCHEP CORNELIS MARINUS

BORG HERMANUS JOHANNES

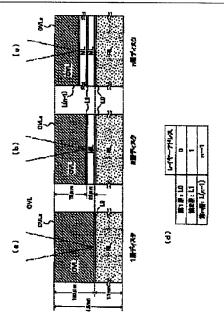
(54) DISK RECORDING MEDIUM, DISK DRIVE, DISK MANUFACTURING METHOD

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To improve the compatibility, reliability, and accessibility of a single layer disk and a multilayer disk.

SOLUTION: In a single layer disk and a multilayer disk, the first layer which is the recording layer LO has the same distance from the cover layer surface CVLs to be irradiated with the laser beam in the thickness direction. In the multilayer disk, the second recording layer L1 and succeeding recording layers are formed closer to the cover layer surface CVLs than the first layer LO.

COPYRIGHT: (C)2004,JPO



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2003-346379 (P2003-346379A)

(43)公開日 平成15年12月5日(2003.12.5)

(51) Int.Cl. ⁷		識別記号		FΙ			5	7] *(参考)
G11B	7/24	5 2 2		G11E	3 7/24		522P	5D029
		561					561Q	5 D O 7 5
	7/004				7/004		Z	5 D O 9 O
	7/0045				7/0045		Z	5D119
	7/007				7/007			5D789
			審査請求	未請求 離	求項の数24	OL	(全 44 頁)	最終頁に続く

(21)出願番号

特願2002-151185(P2002-151185)

(22)出顧日

平成14年5月24日(2002.5.24)

(71)出顧人 000002185

ソニー株式会社

東京都品川区北品川6丁目7番35号

(71)出願人 000005821

松下電器產業株式会社

大阪府門真市大字門真1006番地

(74)代理人 100086841

弁理士 脇 篤夫 (外1名)

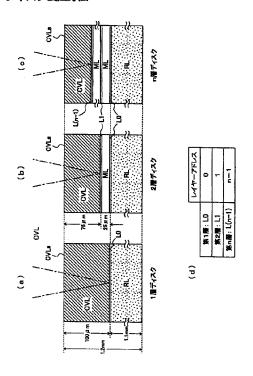
最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 ディスク記録媒体、ディスクドライブ装置、ディスク製造方法

(57)【要約】

【課題】 1層ディスクと複数層ディスクの互換性、信頼性、アクセス性の向上

【解決手段】 1層ディスクと複数層ディスクとしての種別において、第1層となる記録層L0はディスク厚み方向において、レーザ光が入射されるカバー層表面CVLsからの距離を同一とする。また複数層ディスクにおいては、第2層L1以降の記録層は、第1層L0よりもカバー層表面CVLsに近づく位置に形成されるようにする。



20

【特許請求の範囲】

【請求項1】 記録層が1つの1層ディスク、及び記録 層が複数の複数層ディスクとしての種別を有する中での 複数層ディスクであって、

第1層となる記録層は、ディスク厚み方向において、記録又は再生のための光が入射されるカバー層表面からの距離が、上記1層ディスクと同一距離となる位置に形成されていると共に、

第2層以降の記録層は、上記第1層よりも上記カバー層 表面に近づく位置に形成されていることを特徴とするデ 10 ィスク記録媒体。

【請求項2】 第1~第nの複数の記録層において、奇数番目の記録層は、ディスク内周側から外周側に向かって記録又は再生が行われ、偶数番目の記録層は、ディスク外周側から内周側に向かって記録又は再生が行われるようにされていることを特徴とする請求項1に記載のディスク記録媒体。

【請求項3】 第1~第nの複数の記録層において、奇数番目の記録層は、ディスク内周側から外周側に向かって順にアドレスが記録されており、

偶数番目の記録層は、奇数番目の記録層の同じ半径位置 のアドレスの補数をとって外周側から内周側にアドレス が記録されていることを特徴とする請求項1に記載のディスク記録媒体。

【請求項4】 ディスク記録媒体固有のユニーク I D が、記録層を焼き切る記録方式で、第1の記録層にのみ記録されていることを特徴とする請求項1に記載のディスク記録媒体。

【請求項5】 第1~第nの各記録層に、記録再生のための管理情報を、ディスク上にスパイラル状に形成する 30 グループのウォブリングによって再生専用情報として記録したことを特徴とする請求項1に記載のディスク記録 媒体。

【請求項6】 第1~第nの各記録層に、記録テストを 行うためのテストエリアを設けたことを特徴とする請求 項1に記載のディスク記録媒体。

【請求項7】 第1~第nの各記録層に、第1~第nの 記録層についてのディフェクト管理情報を記録するエリ アを設けたことを特徴とする請求項1に記載のディスク 記録媒体。

【請求項8】 第1~第nの各記録層に、交替エリアを 設けたことを特徴とする請求項1に記載のディスク記録 媒体。

【請求項9】 記録層が1つの1層ディスク、及び記録 層が複数の複数層ディスクとしての種別を有し、上記複 数層ディスクは、第1層となる記録層は、ディスク厚み 方向において、記録又は再生のための光が入射されるカ バー層表面からの距離が、上記1層ディスクと同一距離 となる位置に形成されていると共に、第2層以降の記録 層は、上記第1層よりも上記カバー層表面に近づく位置 50 に形成されているものである場合において、各種別のディスク記録媒体に対して記録又は再生を行うディスクドライブ装置において、

上記各記録層のトラックに対してのデータ記録又は再生 のためにレーザ光照射を行うヘッド手段と、

上記レーザ光の球面収差を補正する補正手段と、

上記レーザ光照射を実行する記録層に応じて上記補正手 段を制御し、球面収差を記録層に応じて補正させる補正 制御手段と、

を備えたことを特徴とするディスクドライブ装置。

【請求項10】 上記補正制御手段は、ディスク記録媒体が装填された際には、ディスクの種別に関わらず、上記補正手段に、上記第1層に対応する球面収差補正を実行させることを特徴とする請求項9に記載のディスクドライブ装置。

【請求項11】 ディスク記録媒体が装填された際に、 上記第1層において記録層を焼き切る記録方式で記録されているディスク記録媒体固有のユニークIDを読み出すことを特徴とする請求項9に記載のディスクドライブ 装置。

【請求項12】 上記ディスク記録媒体として、n個の記録層を有する複数層ディスクが装填された場合、第1層~第n層のいずれかから、スパイラル状に形成されたグルーブのウォブリングによって再生専用情報として記録されている記録再生のための管理情報を読み出すことを特徴とする請求項9に記載のディスクドライブ装置。

【請求項13】 上記ディスク記録媒体として、n個の記録層を有する複数層ディスクが装填された場合、第1層~第n層のそれぞれにおいて用意されているテストエリアにおいて、テスト記録を実行することを特徴とする請求項9に記載のディスクドライブ装置。

【請求項14】 n個の記録層を有する複数層ディスクとしての上記ディスク記録媒体に対して、第1層〜第 n層についてのディフェクト管理情報を、第1層〜第 n層のそれぞれにおいて用意されているディフェクト管理エリアのうちのいずれかに記録することを特徴とする請求項9に記載のディスクドライブ装置。

【請求項15】 上記ディスク記録媒体として、n個の記録層を有する複数層ディスクが装填された場合は、第1層から第n層に順次、記録又は再生を進行させていくことを特徴とする請求項9に記載のディスクドライブ装置

【請求項16】 上記ディスク記録媒体の奇数番目の記録層に対する記録又は再生時には、ディスク内周側から外周側に向かって記録又は再生を実行し、上記ディスク記録媒体の偶数番目の記録層に対する記録又は再生時には、ディスク外周側から内周側に向かって記録又は再生を実行することを特徴とする請求項9に記載のディスクドライブ装置。

【請求項17】 記録層が1つの1層ディスク、及び記

録層が複数の複数層ディスクとしての種別を有する中での複数層ディスクの製造方法として、第1層となる記録層を、ディスク厚み方向において、記録又は再生のための光が入射されるカバー層表面からの距離が、上記1層ディスクと同一距離となる位置に形成し、

第2層以降の記録層は、上記第1層よりも上記カバー層 表面に近づく位置に形成することを特徴とするディスク 製造方法。

【請求項18】 第1~第nの複数の記録層において、 奇数番目の記録層は、ディスク内周側から外周側に向か 10 って記録又は再生が行われ、偶数番目の記録層は、ディ スク外周側から内周側に向かって記録又は再生が行われ るようにスパイラル状のグループを形成することを特徴 とする請求項17に記載のディスク製造方法。

【請求項19】 第1~第nの複数の記録層において、 奇数番目の記録層は、ディスク内周側から外周側に向か って順にアドレスを記録し、

偶数番目の記録層は、奇数番目の記録層の同じ半径位置 のアドレスの補数をとって外周側から内周側にアドレス を記録することを特徴とする請求項17に記載のディス 20 ク製造方法。

【請求項20】 ディスク記録媒体固有のユニークID を、記録層を焼き切る記録方式で、第1の記録層にのみ記録することを特徴とする請求項17に記載のディスク製造方法。

【請求項21】 第1~第nの各記録層に、記録再生のための管理情報を、ディスク上にスパイラル状に形成するグルーブのウォブリングによって再生専用情報として記録することを特徴とする請求項17に記載のディスク製造方法。

【請求項22】 第1~第nの各記録層に、記録テストを行うためのテストエリアを設けることを特徴とする請求項17に記載のディスク製造方法。

【請求項23】 第1~第nの各記録層に、第1~第nの記録層についてのディフェクト管理情報を記録するエリアを設けることを特徴とする請求項17に記載のディスク製造方法。

【請求項24】 第1~第nの各記録層に、交替エリアを設けることを特徴とする請求項17に記載のディスク製造方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、光ディスク等のディスク記録媒体、およびそのディスク記録媒体の製造のためのディスク製造方法、さらにはディスク記録媒体に対するディスクドライブ装置に関するものである。

[0002]

【従来の技術】デジタルデータを記録・再生するための 技術として、例えば、CD (CompactDisk), MD (Min i-Disk), DVD (Digital Versatile Disk) などの、 光ディスク (光磁気ディスクを含む) を記録メディアに 用いたデータ記録技術がある。光ディスクとは、金属薄 板をプラスチックで保護した円盤に、レーザ光を照射 し、その反射光の変化で信号を読み取る記録メディアの 総称である。光ディスクには、例えばCD、CD-RO M、DVD-ROMなどとして知られているように再生 専用タイプのものと、MD、CD-R、CD-RW、D VD-R, DVD-RW, DVD+RW, DVD-RA Mなどで知られているようにユーザーデータが記録可能 なタイプがある。記録可能タイプのものは、光磁気記録 方式、相変化記録方式、色素膜変化記録方式などが利用 されることで、データが記録可能とされる。色素膜変化 記録方式はライトワンス記録方式とも呼ばれ、一度だけ データ記録が可能で書換不能であるため、データ保存用 途などに好適とされる。一方、光磁気記録方式や相変化 記録方式は、データの書換が可能であり音楽、映像、ゲ ーム、アプリケーションプログラム等の各種コンテンツ データの記録を始めとして各種用途に利用される。更に 近年、DVR (Data & Video Recording) と呼ばれる高 密度光ディスクが開発され、著しい大容量化が図られて いる。

【0003】光磁気記録方式、色素膜変化記録方式、相変化記録方式などの記録可能なディスクに対してデータを記録するには、データトラックに対するトラッキングを行うための案内手段が必要になり、このために、プリグループとして予め溝(グルーブ)を形成し、そのグループもしくはランド(グルーブとグループに挟まれる断面台地状の部位)をデータトラックとすることが行われている。またデータトラック上の所定の位置にデータを記録することができるようにアドレス情報を記録する必要もあるが、このアドレス情報は、グルーブをウォブリング(蛇行)させることで記録される場合がある。

【0004】すなわち、データを記録するトラックが例 えばプリグループとして予め形成されるが、このプリグ ループの側壁をアドレス情報に対応してウォブリングさ せる。このようにすると、記録時や再生時に、反射光情 報として得られるウォブリング情報からアドレスを読み 取ることができ、例えばアドレスを示すピットデータ等 を予めトラック上に形成しておかなくても、所望の位置 にデータを記録再生することができる。このようにウォ ブリンググループとしてアドレス情報を付加すること で、例えばトラック上に離散的にアドレスエリアを設け て例えばピットデータとしてアドレスを記録することが 不要となり、そのアドレスエリアが不要となる分、実デ ータの記録容量を増大させることができる。なお、この ようなウォブリングされたグルーブにより表現される絶 対時間 (アドレス) 情報は、ATIP (Absolute Time In Pregroove) 又はADIP (Adress In Pregroove) と呼ばれる。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】ところで、近年開発さ れているDVRのような高密度ディスクについては、デ ィスク厚み方向にO. 1mmのカバー層(サブストレー ト)を有するディスク構造において、波長405nmの レーザ (いわゆる青色レーザ) とNAが 0.85の対物 レンズの組み合わせという条件下でフェーズチェンジマ 一ク(相変化マーク)を記録再生を行うとし、トラック ピッチ0.32 μm、線密度0.12 μm/bitで、6 4 KB (キロバイト) のデータブロックを1つの記録再 生単位として、フォーマット効率約82%としたとき、 直系12cmのディスクに23.3GB(ギガバイト)程 度の容量を記録再生できる。また、同様のフォーマット で、線密度を0.112 μm/bitの密度とすると、2 5 G B の容量を記録再生できる。

【0006】ところがさらに飛躍的な大容量化が求めら れており、そのためには記録層を多層構造とすることが 考えられる。例えば記録層を2層とすることにより、容 量は上記の2倍である46.6GB、又は50GBとす ることができる。しかしながら、多層構造とする場合、 好適なディスクレイアウトや信頼性の確保が課題とされ 20 ている。さらに、1層構造のディスクとの間の互換性を とることも課題とされる。さらに、第1層、及び第2層 以降の各層を含め、記録再生時のアクセス性をも考慮す る必要がある。

[0007]

【課題を解決するための手段】本発明はこれらの事情に 鑑みて、ディスク記録媒体としての大容量化や記録再生 性能の向上に好適な、複数層の記録層を有するディスク 記録媒体、及びそれを製造するためのディスク製造方 法、及びディスクドライブ装置を提供することを目的と 30 する。

【0008】このために本発明のディスク記録媒体は、 記録層が1つの1層ディスク、及び記録層が複数の複数 層ディスクとしての種別を有する中での複数層ディスク であって、第1層となる記録層は、ディスク厚み方向に おいて、記録又は再生のための光が入射されるカバー層 表面からの距離が、上記1層ディスクと同一距離となる 位置に形成されていると共に、第2層以降の記録層は、 上記第1層よりも上記カバー層表面に近づく位置に形成 されているものである。また、第1~第nの複数の記録 40 層において、奇数番目の記録層は、ディスク内周側から 外周側に向かって記録又は再生が行われ、偶数番目の記 録層は、ディスク外周側から内周側に向かって記録又は 再生が行われるようにされている。また第1~第nの複 数の記録層において、奇数番目の記録層は、ディスク内 周側から外周側に向かって順にアドレスが記録されてお り、偶数番目の記録層は、奇数番目の記録層の同じ半径 位置のアドレスの補数をとって外周側から内周側にアド レスが記録されている。またディスク記録媒体固有のユ

録層にのみ記録されている。また第1~第nの各記録層 に、記録再生のための管理情報を、ディスク上にスパイ ラル状に形成するグルーブのウォブリングによって再生 専用情報として記録している。また、第1~第nの各記 録層に、記録テストを行うためのテストエリアが設けら れている。また第1~第nの各記録層に、第1~第nの 記録層についてのディフェクト管理情報を記録するエリ アが設けられている。また第1~第nの各記録層に、交

替エリアが設けられている。

【0009】本発明のディスクドライブ装置は、記録層 が1つの1層ディスク、及び記録層が複数の複数層ディ スクとしての種別を有し、上記複数層ディスクは、第1 層となる記録層は、ディスク厚み方向において、記録又 は再生のための光が入射されるカバー層表面からの距離 が、上記1層ディスクと同一距離となる位置に形成され ていると共に、第2層以降の記録層は、上記第1層より も上記カバー層表面に近づく位置に形成されているもの である場合において、各種別のディスク記録媒体に対し て記録又は再生を行うディスクドライブ装置である。そ して、上記各記録層のトラックに対してのデータ記録又 は再生のためにレーザ光照射を行うヘッド手段と、上記 レーザ光の球面収差を補正する補正手段と、上記レーザ 光照射を実行する記録層に応じて上記補正手段を制御 し、球面収差を記録層に応じて補正させる補正制御手段 とを備える。また上記補正制御手段は、ディスク記録媒 体が装填された際には、ディスクの種別に関わらず、上 記補正手段に、上記第1層に対応する球面収差補正を実 行させる。またディスク記録媒体が装填された際に、上 記第1層において記録層を焼き切る記録方式で記録され ているディスク記録媒体固有のユニークIDを読み出す ようにする。また上記ディスク記録媒体として、n個の 記録層を有する複数層ディスクが装填された場合、第1 層~第1層のいずれかから、スパイラル状に形成された グループのウォブリングによって再生専用情報として記 録されている記録再生のための管理情報を読み出すよう にする。また上記ディスク記録媒体として、n個の記録 層を有する複数層ディスクが装填された場合、第1層~ 第n層のそれぞれにおいて用意されているテストエリア において、テスト記録を実行するようにする。また、n 個の記録層を有する複数層ディスクとしての上記ディス ク記録媒体に対して、第1層~第n層についてのディフ ェクト管理情報を、第1層~第n層のそれぞれにおいて 用意されているディフェクト管理エリアのうちのいずれ かに記録するようにする。また、上記ディスク記録媒体 として、n個の記録層を有する複数層ディスクが装填さ れた場合は、第1層から第1層に順次、記録又は再生を 進行させていくようにする。また上記ディスク記録媒体 の奇数番目の記録層に対する記録又は再生時には、ディ スク内周側から外周側に向かって記録又は再生を実行 ニークIDが、記録層を焼き切る記録方式で、第1の記 50 し、上記ディスク記録媒体の偶数番目の記録層に対する 記録又は再生時には、ディスク外周側から内周側に向か って記録又は再生を実行するようにする。

【0010】本発明のディスク製造方法は、記録層が1 つの1層ディスク、及び記録層が複数の複数層ディスク としての種別を有する中での複数層ディスクの製造方法 であり、第1層となる記録層を、ディスク厚み方向にお いて、記録又は再生のための光が入射されるカバー層表 面からの距離が、上記1層ディスクと同一距離となる位 置に形成し、第2層以降の記録層は、上記第1層よりも 上記カバー層表面に近づく位置に形成するものである。 10 2-4.アドレス復調回路 また、第1~第nの複数の記録層において、奇数番目の 記録層は、ディスク内周側から外周側に向かって記録又 は再生が行われ、偶数番目の記録層は、ディスク外周側 から内周側に向かって記録又は再生が行われるようにス パイラル状のグルーブを形成する。また、第1~第nの 複数の記録層において、奇数番目の記録層は、ディスク 内周側から外周側に向かって順にアドレスを記録し、偶 数番目の記録層は、奇数番目の記録層の同じ半径位置の アドレスの補数をとって外周側から内周側にアドレスを 記録する。また、ディスク記録媒体固有のユニークID 20 5-3.BCA記録装置 を、記録層を焼き切る記録方式で、第1の記録層にのみ 記録する。また、第1~第nの各記録層に、記録再生の ための管理情報を、ディスク上にスパイラル状に形成す るグルーブのウォブリングによって再生専用情報として 記録する。また、第1~第nの各記録層に、記録テスト を行うためのテストエリアを設ける。また、第1~第1 の各記録層に、第1~第nの記録層についてのディフェ クト管理情報を記録するエリアを設ける。また、第1~ 第nの各記録層に、交替エリアを設ける。

数層ディスクは、1層ディスクと第1層の位置が共通化 される。また、第2層以降の層はカバー層表面に近いも のとなるため、特性上有利なものとすることができる。 さらに、第1~第nの複数の記録層において、奇数番目 の記録層は、ディスク内周側から外周側に向かって記録 又は再生が行われ、偶数番目の記録層は、ディスク外周 側から内周側に向かって記録又は再生が行われるように されていることで、各層の記録再生トレースの連続性確 保に好適である。

[0012]

【発明の実施の形態】以下、本発明の実施の形態として の光ディスクを説明するとともに、その光ディスクに対 応して記録再生を行うディスクドライブ装置(記録再生 装置)、及び光ディスクの製造にかかるマスタリング装 置、BCA記録装置について説明していく。説明は次の 順序で行う。

- 1. ディスクのウォブリング方式
- 1-1. ウォブリング方式の全体説明
- 1-2. MSK変調
- 1-3. HWM変調

- 1-4. まとめ
- 2. DVRへの適用例
- 2-1. DVRディスクの物理特性
- 2-2. データのECCフォーマット
- 2-3. アドレスフォーマット
- 2-3-1. 記録再生データとアドレスの関係

8

- 2-3-2. シンクパート
- 2-3-3. データパート
- 2-3-4. アドレス情報の内容
- - 3. 1層/2層/n層ディスク
 - 3-1. 層構造
 - 3-2. ディスクレイアウト
 - 4. ディスクドライブ装置
 - 4-1. 構成
 - 4-2. ディスク対応処理
 - 5. ディスク製造方法
 - 5-1. マスタリング装置
 - 5-2. 製造手順

【0013】1. ディスクのウォブリング方式

1-1. ウォブリング方式の全体説明

本発明の実施の形態の光ディスク1は、図1に示すよう に、記録トラックとなるグループGVが形成されてい る。このグルーブGVは、内周側から外周側へスパイラ ル状に形成されている。そのため、この光ディスク1の 半径方向の切断面を見ると、図2に示すように、凸状の ランドLと、凹状のグルーブGVとが交互に形成される こととなる。なお、図1のスパイラル方向は、光ディス 【0011】即ち本発明のディスク記録媒体としての複 30 ク1をレーベル面側から見た状態であり、また後述する が、複数の記録層を有するディスクの場合、各記録層で スパイラル状態が異なる。

> 【0014】光ディスク1のグルーブGVは、図2に示 すように、接線方向に対して蛇行形成されている。この グルーブGVの蛇行形状は、ウォブル信号に応じた形状 となっている。そのため、光ディスクドライブでは、グ ループGVに照射したレーザスポットLSの反射光から そのグループGVの両エッジ位置を検出し、レーザスポ ットLSを記録トラックに沿って移動させていった際に 40 おけるその両エッジ位置のディスク半径方向に対する変 動成分を抽出することにより、ウォブル信号を再生する ことができる。

【0015】このウォブル信号には、その記録位置にお ける記録トラックのアドレス情報(物理アドレスやその 他の付加情報等)が変調されている。そのため、光ディ スクドライブでは、このウォブル信号からアドレス情報 等を復調することによって、データの記録や再生の際の アドレス制御等を行うことができる。

【0016】なお、本発明の実施の形態では、グルーブ 50 記録がされる光ディスクについて説明をするが、本発明 はこのようなグルーブ記録の光ディスクに限らず、ラン ドにデータを記録するランド記録を行う光ディスクに適 用することも可能であるし、また、グルーブ及びランド にデータを記録するランドグルーブ記録の光ディスクに も適用することも可能である。

【0017】ここで、本実施の形態の光ディスク1で は、2つの変調方式を用いて、ウォブル信号に対してア ドレス情報を変調している。一つは、MSK (Minimum ShiftKeying)変調方式である。もう一つは、正弦波の キャリア信号に対して偶数次の高調波信号を付加し、被 10 変調データの符号に応じて当該高調波信号の極性を変化 させることによって変調する方式である。以下、正弦波 のキャリア信号に対して偶数次の高調波信号を付加し、 被変調データの符号に応じて当該高調波信号の極性を変 化させることによって変調する変調方式のことを、HM W (HarMonic Wave) 変調と呼ぶものとする。

【0018】本実施の形態の光ディスク1では、図3に 示すように、所定周波数の正弦波の基準キャリア信号波 形が所定周期連続したブロックを構成し、このブロック 内に、MSK変調されたアドレス情報が挿入されるMS 20 K変調部と、HMW変調されたアドレス情報が挿入され るHMW変調部とを設けたウォブル信号を生成する。す なわち、MSK変調されたアドレス情報と、HMW変調 されたアドレス情報とを、ブロック内の異なる位置に挿 入している。さらに、MSK変調で用いられる2つの正 弦波のキャリア信号のうちの一方のキャリア信号と、H MW変調のキャリア信号とを、上記の基準キャリア信号 としている。また、MSK変調部とHMW変調部とは、 それぞれブロック内の異なる位置に配置するものとし、 MSK変調部とHMW変調部との間には、1周期以上の 30 基準キャリア信号が配置されるものとしている。

【0019】なお、なんらデータの変調がされておら ず、基準キャリア信号の周波数成分だけが現れる部分 を、以下モノトーンウォブルと呼ぶ。また、以下では、 基準キャリア信号として用いる正弦波信号は、Cos (ωt)であるものとする。また、基準キャリア信号の1 周期を1ウォブル周期と呼ぶ。また、基準キャリア信号 の周波数は、光ディスク1の内周から外周まで一定であ り、レーザスポットが記録トラックに沿って移動する際 の線速度との関係に応じて定まる。

【0020】1-2. MSK変調

以下、MSK変調及びHMW変調の変調方法についてさ らに詳細に説明をする。ここではまず、MSK変調方式 を用いたアドレス情報の変調方式について説明をする。 MSK変調は、位相が連続したFSK (Frequency Shif t Keying) 変調のうちの変調指数が 0.5のものであ る。FSK変調は、周波数f1と周波数f2の2つのキ ャリア信号に対して、被変調データの符号の"0", "1"をそれぞれ対応させて変調する方式である。つま

波形を出力し、被変調データが"1"であれば周波数 f 1の正弦波波形を出力する変調方式である。さらに、位 相が連続したFSK変調の場合には、被変調データの符 号の切り換えタイミングにおいて、2つのキャリア信号 の位相が連続する。

10

【0021】このFSK変調では、変調指数mというも のが定義される。この変調指数mは、

m = | f 1 - f 2 | T

で定義される。ここで、Tは、被変調データの伝送速度 (1/最短の符号長の時間)である。このmが0.5の 場合の位相連続FSK変調のことを、MSK変調とい

【0022】光ディスク1では、MSK変調される被変 調データの最短の符号長しは、図4 (A) 及び図4

(B) に示すように、ウォブル周期の2周期分としてい る。なお、被変調データの最短符号長しは、ウォブル周 期の2倍以上で且つ整数倍の周期であれば、どのような 長さであっても良い。また、MSK変調に用いられる2 つの周波数は、一方を基準キャリア信号と同一の周波数 とし、他方を基準キャリア信号の1.5倍の周波数とす る。すなわち、MSK変調に用いられる信号波形は、一 方がCos(ωt)又は-Cos(ωt)となり、他方がC os(1.5ωt)又は-Cos(1.5ωt)となる。

【0023】光ディスク1のウォブル信号にMSK変調 方式で被変調データを挿入する場合、まず、図4 (C) に示すように、被変調データのデータストリームに対し て、ウォブル周期に対応するクロック単位で差動符号化 処理をする。すなわち、被変調データのストリームと、 基準キャリア信号の1周期分遅延させた遅延データとを 差分演算する。この差動符号化処理をしたデータを、プ リコードデータとする。

【0024】続いて、このプリコードデータをMSK変 調して、MSKストリームを生成する。このMSKスト リームの信号波形は、図4 (D) に示すように、プリコ ードデータが"0"のときには基準キャリアと同一の周 波数の波形 (Cos(ωt)) 又はその反転波形 (-Co s (ωt)) となり、プリコードデータが"1"のときに は基準キャリアの1.5倍の周波数の波形 (Cos

(1.5ωt)) 又はその反転波形 (-Cos(1.5ω t))となる。従って、例えば、被変調データのデータ 列が、図4(B)に示すように"010"というパター ンである場合には、MSKストリームの信号波形は、図 4 (E) に示すように、1 ウォブル周期毎に、Cos(wt). Cos (wt) ,Cos (1.5wt) ,-Cos (wt) ,-Cos (1.5wt) ,Cos (wt) & いった波形となる。

【0025】光ディスク1では、ウォブル信号を以上の ようなMSKストリームとすることによって、ウォブル 信号にアドレス情報を変調している。ここで、被変調デ 一タを差動符号化して上述のようなMSK変調した場合 り、被変調データが"0"であれば周波数 f 1の正弦波 50 には、被変調データの同期検波が可能となる。このよう に同期検波ができるのは以下のような理由による。

【0026】差動符号化データ (プリコードデータ) は、被変調データの符号変化点でビットが立つ ("1" となる)。被変調データの符号長がウォブル周期の2倍 以上とされているので、被変調データの符号長の後半部 分には、必ず基準キャリア信号 (Cos(ωt)) 又はそ の反転信号 $(-Cos(\omega t))$ が挿入されることとな る。プリコードデータのビットが"1"となると、基準 キャリア信号に対して1.5倍の周波数の波形が挿入さ れ、さらに、符号の切り換え点においては位相を合わせ 10 て波形が接続される。従って、被変調データの符号長の 後半部分に挿入される信号波形は、被変調データが

"0"であれば、必ず基準キャリア信号波形 (Cos (ωt)) となり、被変調データが "1" であれば必ずそ の反転信号波形 (-Cos(ωt)) となる。同期検波出 力は、キャリア信号に対して位相が合っていれば、プラ ス側の値になり、位相が反転していればマイナス側の値 となるので、以上のようなMSK変調した信号を基準キ ャリア信号により同期検波すれば、被変調データの復調 が可能となる。

【0027】なお、MSK変調では、符号の切り換え位 置において位相を合わせて変調がされるので、同期検波 信号のレベルが反転するまでには遅延が生じる。そのた め、以上のようなMSK変調された信号を復調する場合 には、例えば、同期検波出力の積算ウィンドウを、1/ 2 ウォブル周期遅延させることによって、正確な検出出 力を得ることができる。

【0028】図5に、以上のようなMSKストリームか ら、被変調データを復調するMSK復調回路を示す。M SK復調回路10は、図5に示すように、PLL回路1 30 1と、タイミングジェネレータ (TG) 12と、乗算器 13と、積算器14と、サンプル/ホールド (SH) 回 路15と、スライス回路16とを備えている。

【0029】PLL回路11には、ウォブル信号 (MS K変調されたストリーム)が入力される。PLL回路1 1は、入力されたウォブル信号からエッジ成分を検出し て、基準キャリア信号 (Cos(ωt)) に同期したウォ ブルクロックを生成する。生成されたウォブルクロック は、タイミングジェネレータ12に供給される。

【0030】タイミングジェネレータ12は、入力され 40 たウォブル信号に同期した基準キャリア信号 (Cos (ωt)) を生成する。また、タイミングジェネレータ1 2は、ウォブルクロックから、クリア信号 (CLR) 及び ホールド信号 (HOLD) を生成する。クリア信号 (CLR) は、ウォブル周期の2周期が最小符号長となる被変調デ ータのデータクロックの開始エッジから、1/2ウォブ ル周期遅延したタイミングで発生される信号である。ま た、ホールド信号 (HOLD) は、被変調データのデータク ロックの終了エッジから、1/2ウォブル周期遅延した

レータ12により生成された基準キャリア信号 (Cos (ωt))は、乗算器13に供給される。生成されたクリ ア信号(CLR)は、積算器14に供給される。生成され たホールド信号(HOLD)は、サンプル/ホールド回路1 5に供給される。

【0031】乗算器13は、入力されたウォブル信号 と、基準キャリア信号 (Сος(ωt)) とを乗算して、 同期検波処理を行う。同期検波された出力信号は、積算 器14に供給される。積算器14は、乗算器13により 同期検波された信号に対して積算処理を行う。なお、こ の積算器14は、タイミングジェネレータ12により生 成されたクリア信号(CLR)の発生タイミングで、その 積算値を0にクリアする。サンプル/ホールド回路15 は、タイミングジェネレータ12により生成されたホー ルド信号(HOLD) の発生タイミングで、積算器14の積 算出力値をサンプルして、次のホールド信号 (HOLD) が 発生するまで、サンプルした値をホールドする。スライ ス回路16は、サンプル/ホールド回路15によりホー ルドされている値を、原点(0)を閾値として2値化 し、その値の符号を反転して出力する。そして、このス ライス回路16からの出力信号が、復調された被変調デ ータとなる。

【0032】図6及び図7に、"0100"というデー タ列の被変調データに対して上述のMSK変調をして生 成されたウォブル信号(MSKストリーム)と、このウ オブル信号が上記MSK復調回路10に入力された場合 の各回路からの出力信号波形を示す。 なお、図6及び図 7の横軸(n)は、ウォブル周期の周期番号を示してい る。図6は、入力されたウォブル信号 (MSKストリー ム)と、このウォブル信号の同期検波出力信号(MSK \times Cos(ω t)) を示している。また、図7は、同期検 波出力信号の積算出力値、この積算出力値のホールド 値、並びに、スライス回路16から出力される復調され た被変調データを示している。なお、スライス回路16 から出力される復調された被変調データが遅延している のは、積算器14の処理遅延のためである。

【0033】以上のように、被変調データを差動符号化 して上述のようなMSK変調した場合には、被変調デー タの同期検波が可能となる。光ディスク1では、以上の ようにMSK変調したアドレス情報をウォブル信号に含 めている。このようにアドレス情報をMSK変調してウ オブル信号に含めることによって、ウォブル信号に含ま れる高周波成分が少なくなる。従って、正確なアドレス 検出を行うことが可能となる。また、このMSK変調さ れたアドレス情報は、モノトーンウォブル内に挿入され るので、隣接トラックに与えるクロストークを少なくす ることができ、S/Nを向上させることができる。ま た、本光ディスク1では、MSK変調をしたデータを同 期検波して復調することができるので、ウォブル信号の タイミングで発生される信号である。タイミングジェネ 50 復調を正確且つ簡易に行うことが可能となる。

【0034】1-3. HWM変調

次にHMW変調方式を用いたアドレス情報の変調方式について説明する。HMW変調は、上述のように正弦波のキャリア信号に対して偶数次の高調波信号を付加し、当該高調波信号の極性を被変調データの符号に応じて変化させることによってデジタル符号を変調する変調方式である。

【0035】光ディスク1では、HMW変調のキャリア信号は、上記MSK変調のキャリア信号である基準キャリア信号(Cos(ω t))と同一周波数及び位相の信号 10としている。付加する偶数次の高調波信号は、基準キャリア信号(Cos(ω t))の2次高調波であるSin(2ω t)、-Sin(2ω t)とし、その振幅は、基準キャリア信号の振幅に対して-12dBの振幅としている。被変調データの最小符号長は、ウォブル周期(基準キャリア信号の周期)の2倍としている。そして、被変調データの符号が"1"のときにはSin(2ω t)をキャリア信号に付加し、"0"のときには-Sin(2ω t)をキャリア信号に付加し、"0"のときには-Sin(2ω t)をキャリア信号に付加して変調を行うものとする。

【0036】以上のような方式でウォブル信号を変調し 20 た場合の信号波形を図8に示す。図8 (A) は、基準キャリア信号 (Cos(ω t)) の信号波形を示している。図8 (B) は、基準キャリア信号 (Cos(ω t)) に対してSin(2ω t)が付加された信号波形、即ち、被変調データが"1"のときの信号波形を示している。図8 (C) は、基準キャリア信号 (Cos(ω t)) に対してーSin(2ω t)が付加された信号波形、即ち、被変調データが"0"のときの信号波形を示している。

【0037】なお、光ディスク1では、キャリア信号に加える高調波信号を2次高調波としているが、2次高調波に限らず、偶数次の高調波であればどのような信号を加算してもよい。また光ディスク1では、2次高調波のみを加算しているが、2次高調波と4次高調波との両者を同時に加算するといったように複数の高調波信号を同時に加算しても良い。

【0038】ここで、このように基準キャリア信号に対して正負の偶数次の高調液信号を付加した場合には、その生成波形の特性から、この高調液信号により同期検波して、被変調データの符号長時間その同期検波出力を積分することによって、被変調データを復調することが可能である。

【0039】図9に、以上のようなHMW変調がされたウォブル信号から、被変調データを復調するHMW復調回路を示す。HMW復調回路20は、図9に示すように、PLL回路21と、タイミングジェネレータ(TG)22と、乗算器23と、積算器24と、サンブル/ホールド(SH)回路25と、スライス回路26とを備えている。

【0040】PLL回路21には、ウォブル信号 (HM W変調されたストリーム) が入力される。PLL回路2 50

1は、入力されたウォブル信号からエッジ成分を検出して、基準キャリア信号 ($Cos(\omega t)$) に同期したウォブルクロックを生成する。生成されたウォブルクロックは、タイミングジェネレータ 2 2 に供給される。

14

【0041】タイミングジェネレータ22は、入力されたウォブル信号に同期した2次高調液信号(Sin(2 ω t))を生成する。また、タイミングジェネレータ22は、ウォブルクロックから、クリア信号(CLR)及びホールド信号(HOLD)を生成する。クリア信号(CLR)は、ウォブル周期の2周期が最小符号長となる被変調データのデータクロックの開始エッジのタイミングで発生される信号である。また、ホールド信号(HOLD)は、被変調データのデータクロックの終了エッジのタイミングで発生される信号である。タイミングジェネレータ22により生成された2次高調液信号(Sin(2 ω t))は、乗算器23に供給される。生成されたホールド信号(HOLD)は、サンプル/ホールド回路25に供給される。

【0042】乗算器23は、入力されたウォブル信号 と、2次高調波信号 (Sin(2ωt)) とを乗算して、 同期検波処理を行う。同期検波された出力信号は、積算 器24に供給される。積算器24は、乗算器23により 同期検波された信号に対して積算処理を行う。なお、こ の積算器24は、タイミングジェネレータ22により生 成されたクリア信号(CLR)の発生タイミングで、その 積算値を0にクリアする。サンプル/ホールド回路25 は、タイミングジェネレータ22により生成されたホー ルド信号 (HOLD) の発生タイミングで、積算器24の積 算出力値をサンプルして、次のホールド信号 (HOLD) が 発生するまで、サンプルした値をホールドする。スライ ス回路26は、サンプル/ホールド回路25によりホー ルドされている値を、原点(0)を閾値として2値化 し、その値の符号を出力する。そして、このスライス回 路26からの出力信号が、復調された被変調データとな

【0043】図10、図11及び図12に、"1010"というデータ列の被変調データに対して上述のHMW変調をする際に用いられる信号被形と、HMW変調して生成されたウォブル信号と、このウォブル信号が上記HMW復調回路20に入力された場合の各回路からの出力信号被形を示す。なお、図10~図12の横軸(n)は、ウォブル周期の周期番号を示している。図10は、基準キャリア信号($Cos(\omega t)$)と、"1010"というデータ列の被変調データと、この被変調データに応じて生成された2次高調被信号波形($\pm Sin(2\omega t)$, -12dB)を示している。図11は、生成されたウォブル信号(HMWストリーム)を示している。図12(A)は、このウォブル信号の同期検波出力信号(HMW× $Sin(2\omega t)$)を示している。図12

(B)は、同期検波出力信号の積算出力値、この積算出力値のホールド値、並びに、スライス回路26から出力される復調された被変調データを示している。なお、スライス回路26から出力される復調された被変調データが遅延しているのは、積算器14の1次遅延のためである。

【0044】以上のように、被変調データを差動符号化して上述のようなHMW変調した場合には、被変調データの同期検波が可能となる。光ディスク1では、以上のようにHMW変調したアドレス情報をウォブル信号に含めている。このようにアドレス情報をHMW変調してウォブル信号に含めることによって、周波数成分限定することができ、高周波成分を少なくすることができる。そのため、ウォブル信号の復調出力のS/Nを向上させることができ、正確なアドレス検出を行うことが可能となる。また、変調回路も、キャリア信号の発生回路と、その高調波成分の発生回路、これらの出力信号の加算回路で構成することができ、非常に簡単となる。また、ウォブル信号の高周波成分が少なくなるため、光ディスク成型時のカッティングも容易になる。

【0045】さらに、このHMW変調されたアドレス情報は、モノトーンウォブル内に挿入されるので、隣接トラックに与えるクロストークを少なくすることができ、S/Nを向上させることができる。また、本光ディスク1では、HMW変調をしたデータを同期検波して復調することができるので、ウォブル信号の復調を正確且つ簡易に行うことが可能となる。

【0046】1-4. まとめ

以上のように、本実施の形態の光ディスク1では、ウォブル信号に対するアドレス情報の変調方式として、MS 30 K変調方式とHMW変調方式とを採用している。そして、本光ディスク1では、MSK変調方式で用いられる一方の周波数と、HMW変調で用いられるキャリア周波数とを同一の周波数の正弦波信号(Cos(ωt))としている。また、さらに、ウォブル信号内に、なんらデータが変調されていない上記のキャリア信号(Cos(ωt))のみが含まれているモノトーンウォブルを、各変調信号の間に設けている。

【0047】以上のような本例の光ディスク1では、MSK変調で用いられる周波数の信号と、HMW変調で用40いる高調波信号とは互いに干渉をしない関係にあるので、それぞれの検出の際に相手の変調成分に影響されない。そのため、2つの変調方式で記録されたそれぞれのアドレス情報を、確実に検出することが可能となる。従って、光ディスクの記録再生時におけるトラック位置の制御等の精度を向上させることができる。また、MSK変調で記録するアドレス情報とHMW変調で記録するアドレス情報とを同一のデータ内容とすれば、より確実にアドレス情報を検出することが可能となる。

【0048】また本例の光ディスク1では、MSK変調 50

方式で用いられる一方の周波数と、HMW変調で用いられるキャリア周波数とを同一の周波数の正弦波信号(Cos(ω t))とし、さらに、MSK変調とHMW変調とをウォブル信号内の異なる部分に行っているので、変調時には、例えば、MSK変調した後のウォブル信号に対して、HMW変調するウォブル位置に高調波信号を加算すればよく、非常に簡単に2つの変調を行うことが可能となる。また、MSK変調とHMW変調とをウォブル信号内の異なる部分に行い、さらに、両者の間に少なくなくとも1周期のモノトーンウォブルを含めることによって、より正確にディスク製造をすることができる。確実にアドレスの復調を行うことができる。

16

【0049】2. DVRへの適用例

2-1. DVRディスクの物理特性

次に、いわゆるDVR (Data & Video Recording) と呼ばれる高密度光ディスクに対する上記のアドレスフォーマットの適用例について説明する。

【0050】まず、本アドレスフォーマットが適用されるDVRディスクの物理パラメータの一例について説明する。なお、この物理パラメータは一例であり、以下説明を行うウォブルフォーマットを他の物理特性の光ディスクに適用することも可能である。

【0051】本例のDVRディスクとされる光ディスクは、相変化方式でデータの記録を行う光ディスクであり、ディスクサイズとしては、直径が120mmとされる。また、ディスク厚は1.2mmとなる。即ちこれらの点では外形的に見ればCD (Compact Disc) 方式のディスクや、DVD (Digital Versatile Disc) 方式のディスクと同様となる。

【0052】記録/再生のためのレーザ波長は405n mとされ、いわゆる青色レーザが用いられるものとなる。光学系のNAは0.85とされる。相変化マーク(フェイズチェンジマーク)が記録されるトラックのトラックピッチは 0.32μ m、線密度 0.12μ mとされる。そして64KBので0タブロックを1つの記録再生単位として、フォーマット効率を約82%としており、直径12cmのディスクにおいて、ユーザーデータ容量として23.3Gバイトを実現している。上述のようにデータ記録はグルーブ記録方式である。

【0053】図13は、ディスク全体のレイアウト(領域構成)を示す。ディスク上の領域としては、内周側からリードインゾーン、データゾーン、リードアウトゾーンが配される。また、記録・再生に関する領域構成としてみれば。リードインゾーンの内周側がPBゾーン(再生専用領域)、リードインゾーンの外周側からリードアウトゾーンまでがRWゾーン(記録再生領域)とされる。

【0054】リードインゾーンは、半径24mmより内側に位置する。そして半径21~22.2mmがBCA(Burst Cutting Area) とされる。このBCAはディス

18

ク記録媒体固有のユニークIDを、記録層を焼き切る記録方式で記録したものである。つまり記録マークを同心円状に並べるように形成していくことで、バーコード状の記録データを形成する。半径22.2~23.1mmがプリレコーデッドデータゾーンとされる。プリレコーデッドデータゾーンは、あらかじめ、記録再生パワー条件等のディスク情報や、コピープロテクションにつかう情報等(プリレコーデッド情報)を、ディスク上にスパイラル状に形成されたグルーブをウォブリングすることによって記録してある。これらはは書換不能な再生専用10の情報であり、つまりBCAとプリレコーデッドデータゾーンが上記PBゾーン(再生専用領域)となる。

【0055】プリレコーデッドデータゾーンにおいてプ リレコーデッド情報として例えばコピープロテクション 情報が含まれるが、このコピープロテクション情報を用 いて、例えば次のようなことが行われる。本例にかかる 光ディスクシステムでは、登録されたドライブ装置メー カー、ディスクメーカーがビジネスを行うことができ、 その登録されたことを示す、メディアキー、あるいは、 ドライブキーを有している。ハックされた場合、そのド 20 ライブキー或いはメディアキーがコピープロテクション 情報として記録される。このメディアキー、ドライブキ ーを有した、メディア或いはドライブは、この情報によ り、記録再生をすることをできなくすることができる。 【0056】リードインゾーンにおいて半径23.1~ 24mmにはテストライトエリアOPC及びディフェク トマネジメントエリアDMAが設けられる。テストライ トエリアOPCは記録/再生時のレーザパワー等、フェ ーズチェンジマークの記録再生条件を設定する際の試し 書きなどにつかわれる。ディフェクトマネジメントエリ アDMAはディスク上のディフェクト情報を管理する情 報を記録再生する。

【0057】半径24.0~58.0mmがデータゾーンとされる。データゾーンは、実際にユーザーデータがフェイズチェンジマークにより記録再生される領域である。半径58.0~58.5mmはリードアウトゾーンとされる。リードアウトゾーンは、リードインゾーンと同様のディフェクトマネジメントエリアが設けられたり、また、シークの際、オーバーランしてもよいようにバッファエリアとしてつかわれる。なお後述するが、記録再生の終了領域としての意味でのリードアウトは、複数層ディスクの場合は内周側となることもある。半径23.1mm、つまりテストライトエリアから、リードアウトゾーンまでが、フェイズチェンジマークが記録再生されるRWゾーン(記録再生領域)とされる。

【0058】図14にRWゾーンとPBゾーンのトラックの様子を示す。図14(a)はRWゾーンにおけるグルーブのウォブリングを、図14(b)はPBゾーンのプリレコーデッドゾーンにおけるグルーブのウォブリングを、それぞれ示している。

【0059】RWゾーンでは、あらかじめアドレス情報 (ADIP) を、トラッキングを行うために、ディスク 上にスパイラル状に形成されたグルーブをウォブリング することによって、形成してある。アドレス情報を形成 したグルーブには、フェーズチェンジマークにより情報 を記録再生する。図14(a)に示すように、RWゾー ンにおけるグループ、つまりADIPアドレス情報を形 成したグループトラックは、トラックピッチTP=0. 32μmとされている。このトラック上にはフェイズチ ェンジマークによるレコーディングマークが記録される が、フェーズチェンジマークはRLL(1,7)PP変 調方式 (RLL; Run Length Limited、PP: Parity p reserve/Prohibit rmtr(repeated minimum transition runlength)) 等により、線密度0.12 μ m/bit、0.08 μ m /ch bitで記録される。1 c h ビットを1 T とすると、 マーク長は2Tから8Tで最短マーク長は2Tである。 アドレス情報は、ウォブリング周期を69Tとし、ウォ ブリング振幅WAはおよそ20nm(p-p)である。

【0060】アドレス情報と、フェーズチェンジマークは、その周波数帯域が重ならないようにしており、これによってそれぞれの検出に影響を与えないようにしてある。アドレス情報のウォブリングのCNR(carrier no ise ratio)はバンド幅30 KHzのとき、記録後30 d Bであり、アドレスエラーレートは飾動(ディスクのスキュー、デフォーカス、外乱等)による影響を含めて 1×10^{-3} 以下である。

【0061】一方、図14(b)のPBゾーンにおけるグループによるトラックは、上記図14(a)のRWゾーンのグループによるトラックより、トラックピッチが広く、ウォブリング振幅が大きいものとされている。即ちトラックピッチTP=0.35μmであり、ウォブリング周期は36T、ウォブリング振幅WAはおよそ40nm(p-p)とされている。ウォブリング周期が36Tとされることはプリレコーデット情報の記録線密度はADIP情報の記録線密度より高くなっていることを意味する。また、フェーズチェンジマークは最短2Tであるから、プリレコーデッド情報の記録線密度はフェーズチェンジマークの記録線密度より低い。

【0062】このPBゾーンのトラックにはフェーズチェンジマークを記録しない。ウォブリング波形は、RWゾーンでは正弦波状に形成するが、PBゾーンでは、正弦波状か或いは矩形波状で記録することができる。

【0063】フェーズチェンジマークは、バンド幅30 KHzのときCNR50dB程度の信号品質であれば、データにECC(エラー訂正コード)をつけて記録再生することで、エラー訂正後のシンボルエラーレートを1×10⁻¹⁶以下を達成でき、データの記録再生として使えることが知られている。ADIPアドレス情報についてのウォブルのCNRはバンド幅30KHzのとき、フェイズチェンジマークの未記録状態で35dBである。

20

アドレス情報としては、いわゆる連続性判別に基づく内 挿保護を行うことなどによりこの程度の信号品質で十分 であるが、PBゾーンに記録するプリレコーデッド情報 については、フェイズチェンジマークと同等のCNR5 0dB以上の信号品質は確保したい。このため、図14 (b)に示したようにPBゾーンでは、RWゾーンにお けるグループとは物理的に異なるグループを形成するも のである。

【0064】まず、トラックピッチを広くすることによ り、となりのトラックからのクロストークをおさえるこ 10 とができ、ウォブル振幅を2倍にすることにより、CN Rを+6dB改善できる。さらにウォブル波形として矩 形波をつかうことによって、CNRを+2dB改善でき る。あわせてCNRは43dBである。フェーズチェンジマ ークとプリレコーデッドデータゾーンのウォブルの記録 帯域の違いは、ウォブル18T (18Tは36Tの半 分);フェイズチェンジマーク2Tで、この点で9.5 dB得られる。従ってプリレコーデッド情報としてのC NRは52.5dB相当であり、となりのトラックから のクロストークとして-2dBを見積もっても、CNR 20 50.5 d B相当である。つまり、ほぼフェーズチェン ジマークと同程度の信号品質となり、ウォブリング信号 をプリレコーデッド情報の記録再生に用いることが十分 に適切となる。

【0065】図15に、プリレコーデッドデータゾーンにおけるウォブリンググループを形成するための、プリレコーデッド情報の変調方法を示す。変調はFMコードをつかう。図15(a)にデータビット、図15(b)にチャンネルクロック、図15(c)にFMコード、図15(d)にウォブル波形を縦に並べて示している。デュタの1bitは2ch(2チャンネルクロック)であり、ビット情報が「1」のとき、FMコードはチャンネルクロックの1.2の周波数とされる。またビット情報が「0」のとき、FMコードはビット情報「1」の1/2の周波数であらわされる。ウォブル波形としては、FMコードを矩形波を直接記録することもあるが、図15(d)に示すように正弦波状の波形で記録することもある。

【0066】なお、FMコード及びウォブル波形は図15(c)(d)とは逆極性のパターンとして、図15(e)(f)に示すパターンとしても良い。

【0067】上記のようなFMコード変調のルールにおいて、図15(g)のようにデータビットストリームが「10110010」とされているときのFMコード波形、およびウォブル波形(正弦波状波形)は図15

- (h) (i) に示すようになる。なお、図15 (e)
- (f) に示すパターンに対応した場合は、図15 (j)
- (k) に示すようになる。

【0068】2-2. データのECCフォーマット LDCだけの訂正より、訂正能力を上げることができ 【0069】図16,図17,図18により、フェイズ 50 る。BISにはアドレス情報等が含まれている。このア

チェンジマーク及びプリレコーデッド情報についてのE CCフォーマットを説明する。まず図16には、フェーズチェンジマークで記録再生するメインデータ (ユーザーデータ) についてのECCフォーマットを示している。

【0070】ECC(エラー訂正コード)としては、メインデータ64KB(=1セクターの2048バイト×32セクター)に対するLDC(long distance code)と、BIS(Burst indicator subcode)の2つがある。

【0071】図16 (a) に示すメインデータ64KB については、図16 (b) のようにECCエンコードされる。即ちメインデータは1セクタ2048Bについて4BのEDC(error detection code)を付加し、32セクタに対し、LDCを符号化する。LDCはRS(248,216,33)、符号長248、データ216、ディスタンス33のRS(reed solomon)コードである。304の符号語がある。

【0072】一方、BISは、図16 (c) に示す72 0Bのデータに対して、図16 (d) のようにECCエ ンコードされる。即ちRS (62,30,33)、符号長62、デ ータ30、ディスタンス33のRS (reed solomon)コー ドである。24の符号語がある。

【0073】図18(a)にRWゾーンにおけるメインデータについてのフレーム構造を示している。上記LDCのデータと、BISは図示するフレーム構造を構成する。即ち1フレームにつき、データ(38B)、BIS(1B)、データ(38B)、BIS(1B)、データ(38B)が配されて155Bの構造となる。つまり1フレームは38B×4の152Bのデータと、38BごとにBISが1B挿入されて構成される。フレームシンクFS(フレーム同期信号)は、1フレーム155Bの先頭に配される。1つのブロックには496のフレームがある。LDCデータは、0、2、・・・の偶数番目の符号語が、0、2、・・・の偶数番目のでいるに位置し、1、3、・・の奇数番目のフレームに位置する。

【0074】BISはLDCの符号より訂正能力が非常に優れた符号をもちいており、ほぼ、すべて訂正される。つまり符号長62に対してディスタンスが33という符号を用いている。このため、エラーが検出されたBISのシンボルは次のように使うことができる。ECCのデコードの際、BISを先にデコードする。図18(a)のフレーム構造において隣接したBISあるいはフレームシンクFSの2つがエラーの場合、両者のあいだにはさまれたデータ38Bはバーストエラーとみなされる。このデータ38Bにはそれぞれエラーボインタが付加される。LDCではこのエラーポインタをつかって、ポインターイレージャ訂正をおこなう。これによりLDCだけの訂正より、訂正能力を上げることができ

ドレスは、ROMタイプディスク等で、ウォブリンググ ルーブによるアドレス情報がない場合等につかわれる。 【0075】次に図17にプリレコーデッド情報につい てのECCフォーマットを示す。この場合ECCには、 メインデータ4KB (1セクタ2048B×2セクタ) に対するLDC (long distance code) とBIS (Burst indicator subcode)の2つがある。

【0076】図17 (a) に示すプリレコーデッド情報 としてのデータ4KBについては、図17(b)のよう タ2048Bについて4BのEDC (error detection c ode)を付加し、2セクタに対し、LDCを符号化する。 LDCはRS(248,216,33)、符号長248、データ21 6、ディスタンス33のRS (reed solomon)コードであ る。19の符号語がある。

【0077】一方、BISは、図17(c)に示す12 OBのデータに対して、図17(d)のようにECCエ ンコードされる。即ちRS(62,30,33)、符号長62、デ ータ30、ディスタンス33のRS (reed so lomon)コー ドである。4つの符号語がある。

【0078】図18(b)にPBゾーンにおけるプリレ コーデッド情報についてのフレーム構造を示している。 上記LDCのデータと、BISは図示するフレーム構造 を構成する。即ち1フレームにつき、フレームシンクF S (1B)、データ (10B)、BIS (1B)、デー タ (9B) が配されて21Bの構造となる。つまり1フ レームは19Bのデータと、BISが1B挿入されて構 成される。フレームシンクFS (フレーム同期信号) は、1フレームの先頭に配される。1つのブロックには 248のフレームがある。

【0079】この場合もBISはLDCの符号より訂正 能力が非常に優れた符号をもちいており、ほぼ、すべて 訂正される。このため、エラーが検出されたBISのシ ンボルは次のように使うことができる。ECCのデコー ドの際、BISを先にデコードする。隣接したBIS或 いはフレームシンクFSの2つがエラーの場合、両者の あいだにはさまれたデータ10B、あるいは9Bはバー ストエラーとみなされる。このデータ10B、あるいは 9 Bにはそれぞれエラーポインタが付加される。LDC ではこのエラーポインタをつかって、ポインターイレー 40 ジャ訂正をおこなう。これによりLDCだけの訂正よ り、訂正能力をあげることができる。

【0080】BISにはアドレス情報等が含まれてい る。プリレコーデッドデータゾーンではプリレコーデッ ド情報がウォブリンググルーブによって記録され、従っ てウォブリンググルーブによるアドレス情報は無いた め、このBISにあるアドレスがアクセスのために使わ れる。

【0081】図16、図17からわかるように、フェイ

は、ECCフォーマットとしては、同一の符号及び構造 が採用される。これは、プリレコーデッド情報のECC デコード処理は、フェイズチェンジマークによるデータ 再生時のECCデコード処理を行う回路系で実行でき、 ディスクドライブ装置としてはハードウエア構成の効率 化を図ることができることを意味する。

【0082】2-3. アドレスフォーマット 2-3-1. 記録再生データとアドレスの関係 本例のDVRディスクの記録再生単位は、上記図18に にECCエンコードされる。即ちメインデータは1セク 10 示した156シンボル×496フレームのECCブロッ クの前後に1フレームのPLL等のためのリンクエリア を付加して生成された合計498フレームの記録再生ク ラスタとなる。この記録再生クラスタを、RUB(Reco rding Unit Block) と呼ぶ。そして本例のディスク1の アドレスフォーマットでは、図19 (A) に示すよう に、1つのRUB (498フレーム) を、ウォブルとして 記録された3つのアドレスユニット (ADIP 1. A DIP_2, ADIP_3) により管理する。すなわち、 この3つのアドレスユニットに対して、1つのRUBを 20 記録する。

> 【0083】このアドレスフォーマットでは、1つのア ドレスユニットを、8ビットのシンクパートと75ビッ トのデータパートとの合計83ビットで構成する。本ア ドレスフォーマットでは、プリグルーブに記録するウォ ブル信号の基準キャリア信号を、コサイン信号 (Cos (ωt)) とし、ウォブル信号の1ビットを、図19

> (B) に示すように、この基準キャリア信号の56周期 分で構成する。従って、基準キャリア信号の1周期(1 ウォブル周期)の長さが、相変化の1チャネル長の69 倍となる。1ビットを構成する基準キャリア信号の56 周期分を、以下、ビットブロックと呼ぶ。

【0084】2-3-2. シンクパート

図20に、アドレスユニット内のシンクパートのビット 構成を示す。シンクパートは、アドレスユニットの先頭 を識別するための部分であり、第1から第4の4つのシ ンクブロック (sync block "1", sync block "2", sync b lock "3",syncblock "4") から構成される。各シンクブ ロックは、モノトーンビットと、シンクビットとの2つ のビットブロックから構成される。

【0085】モノトーンビットの信号波形は、図21 (A) に示すように、56ウォブルから構成されるビッ トブロックの1~3ウォブル目がビット同期マークBMと なっており、ビット同期マークBM以後の4~56ウォブ ル目までがモノトーンウォブル(基準キャリア信号(C os(ωt)) の信号波形) となっている。

【0086】ビット同期マークBMは、ビットブロックの 先頭を識別するための所定の符号パターンの被変調デー タをMSK変調して生成した信号波形である。すなわ ち、このビット同期マークBMは、所定の符号パターンの ズチェンジマークによるデータとプリレコーデッド情報 50 被変調データを差動符号化し、その差動符号化データの

トーンウォブルとなっている。

符号に応じて周波数を割り当てて生成した信号波形である。なお、被変調データの最小符号長Lは、ウォブル周期の2周期分である。本例では、1 ビット分(2 ウォブル周期分)"1"とされた被変調データをMSK変調して得られる信号波形が、ビット同期マークBMとして記録されている。つまり、このビット同期マークBMは、ウォブル周期単位で、"C o s (1.5 ω t),-C o s $(\omega$ t),-C o s (1.5 ω t)"と連続する信号波形となる。

【0087】従って、モノトーンビットは、図21 (B)に示すように、"10000・・・・00"というような被変調データ(符号長が2ウォブル周期)を生成し、これをMSK変調すれば生成することができる。【0088】なお、このビット同期マークBMは、シンクパートのモノトーンビットのみならず、以下に説明する全てのビットプロックの先頭に挿入されている。従って、記録再生時において、このビット同期マークBMを検出して同期をかけることにより、ウォブル信号内のビットブロックの同期(すなわち、56ウォブル周期の同期)を取ることができる。また、さらに、このビット同期マークBMは、以下に説明する各種変調信号のビットプロック内の挿入位置を特定するための基準とすることができる。

【0089】第1のシンクブロックのシンクビット (sync"0"bit) の信号波形は、図22 (A) に示すように、56ウォブルから構成されるビットブロックの1?3ウォブル目がビット同期マークBMとなっており、17~19ウォブル目及び27~29ウォブル目がMSK変調マークMMとなっており、残りのウォブルの波形が全てモノトーンウォブルとなっている。

【0090】第2のシンクブロックのシンクビット(sync"1"bit)の信号波形は、図23(A)に示すように、56ウォブルから構成されるビットブロックの1~3ウォブル目がビット同期マークBMとなっており、19~21ウォブル目及び29~31ウォブル目がMSK変調マークMMとなっており、残りのウォブルの波形が全てモノトーンウォブルとなっている。

【0091】第3のシンクブロックのシンクビット(sy nc"2"bit)の信号波形は、図24(A)に示すように、 が格納されている部分であり、第1から第15の1556 ウォブルから構成されるビットブロックの1~3ウ 40 のADIPブロック(ADIP block"1"~ADIP block"1 すブル目がビット同期マークBMとなっており、21~2 5")から構成される。各ADIPブロックは、1つの3ウォブル目及び31~33ウォブル目がMSK変調マ ノトーンビットと4つのADIPビットとから構成さる。モノトーンビットの信号波形は、図21に示したトーンウォブルとなっている。 のと同様である。ADIPビットは、実データの1と

【0093】MSK同期マークは、ビット同期マークBMと同様に、所定の符号パターンの被変調データをMSK変調して生成した信号波形である。すなわち、このMSK同期マークは、所定の符号パターンの被変調データを

24

K同期マークは、所定の符号パターンの被変調データを 差動符号化し、その差動符号化データの符号に応じて周 被数を割り当てて生成した信号波形である。なお、被変 調データの最小符号長Lは、ウォブル周期の2周期分で

"1"とされた被変調データをMSK変調して得られる信号波形が、MSK同期マークとして記録されている。つまり、このMSK同期マークは、ウォブル周期単位で、" $Cos(1.5\omega t)$, $-Cos(\omega t)$, $-Cos(1.5\omega t)$ "と連続する信号波形となる。

ある。本例では、1ビット分(2ウォブル周期分)

【0094】従って、第1のシンクブロックのシンクビット(sync"0"bit)は、図22(B)に示すようなデータストリーム(符号長が2ウォブル周期)を生成し、これをMSK変調すれば生成することができる。同様に、第2の第2のシンクブロックのシンクビット(sync"1"bit)は図23(B)に示すようなデータストリーム、第3のシンクブロックのシンクビット(sync"2"bit)は図24(B)に示すようなデータストリーム、第4のシンクブロックのシンクビット(sync"2"bit)は図25

(B) に示すようなデータストリームをそれぞれ生成

し、これらをMSK変調すれば生成することができる。 【0095】なお、シンクビットは、2つのMSK変調マークMMのビットブロックに対する挿入パターンが、他のビットブロックのMSK変調マークMMの挿入パターンとユニークとされている。そのため、記録再生時には、ウォブル信号をMSK復調して、ビットブロック内におけるMSK変調マークMMの挿入パターンを判断し、4つのシンクビットのうち少なくとも1つのシンクビットを識別することにより、アドレスユニットの同期を取ることができ、以下に説明するデータパートの復調及び復号を行うことができる。

【0096】2-3-3. データパート図26に、アドレスユニット内のデータパートのビット構成を示す。データパートは、アドレス情報の実データが格納されている部分であり、第1から第15の15つのADIPブロック(ADIP block"1"~ADIP block"15")から構成される。各ADIPブロックは、1つのモノトーンビットと4つのADIPビットとから構成される。モノトーンビットの信号波形は、図21に示したものと同様である。ADIPビットは、実データの1ビットを表しており、その符号内容で信号波形が変わる。【0097】ADIPビットが表す符号内容が"1"である場合には、図27(A)に示すように、56ウォブルから構成されるビットブロックの1~3ウォブル目がビット同期マークBMとなり、13~15ウォブル目がM

キャリア信号 (Cos(ωt)) にSin(2ωt)が加算 されたHMW"1"の変調部となり、残りのウォブルの 波形が全てモノトーンウォブルとなっている。すなわ ち、符号内容が"1"を表すADIPビットは、図27 (B) に示すように "100000100····0 0"というような被変調データ(符号長が2ウォブル周 期)を生成してこれをMSK変調するとともに、図27 (C) に示すようにMSK変調した後の信号波形の19 ~55ウォブル目に振幅が-12dBのSin(2ωt) を加算すれば、生成することができる。

【0098】ADIPビットが表す符号内容が"0"で ある場合には、図28(A)に示すように、56ウォブ ルから構成されるビットブロックの1~3ウォブル目が ビット同期マークBMとなり、15~17ウォブル目がM SK変調マークWMとなり、19~55ウォブル目が基準 キャリア信号 (Cos(ω t)) に一Sin(2ω t)が加 算されたHMW"0"の変調部となり、残りのウォブル の波形が全てモノトーンウォブルとなっている。すなわ ち、符号内容が"0"を表すADIPビットは、図28 (B) に示すように "100000010····0 0"というような被変調データ(符号長が2ウォブル周 期)を生成してこれをMSK変調するとともに、図28 (C) に示すようにMSK変調した後の信号波形の19 ~55ウォブル目に振幅が-12dBの-Sin(2ω t)を加算すれば、生成することができる。

【0099】以上のようにADIPビットは、MSK変 調マークMMの挿入位置に応じて、そのビット内容が区別 されている。つまり、13~15ウォブル目にMSK変 調マークMMが挿入されていればビット"1"を表し、1 5~17ウォブル目にMSK変調マークMMが挿入されて 30 いればビット"O"を表している。また、さらにADI Pビットは、MSK変調マークMMの挿入位置で表したビ ット内容と同一のビット内容を、HMW変調で表してい る。従って、このADIPビットは、異なる2つの変調 方式で同一のビット内容を表すこととなるので、確実に データのデコードを行うことができる。

【0100】以上のようなシンクパートとデータパート を合成して表したアドレスユニットのフォーマットを図 29に示す。本例の光ディスク1のアドレスフォーマッ トは、この図29に示すように、ビット同期マークBM と、MSK変調マークMMと、HMW変調部とが、1つの アドレスユニット内に離散的に配置されている。そし て、各変調信号部分の間は、少なくとも1ウォブル周期 以上のモノトーンウォブルが配置されている。従って、 各変調信号間の干渉がなく、確実にそれぞれの信号を復 調することができる。

【0101】2-3-4. アドレス情報の内容 以上のように記録されるADIP情報としてのアドレス フォーマットは図30のようになる。ADIPアドレス

トが付加される。36ビットのADIPアドレス情報 は、多層記録用にレイヤナンバ3bit (layer no.bit 0 ~layer no.bit2) 、RUB (recording unit block)用 に19bit (RUB no.bit 0~layer no.bit 18)、1RU Bに対する3つのアドレスブロック用に2bit (address no.bit 0、address no.bitl) とされる。また、記録再 生レーザパワー等の記録条件を記録したdisc ID等、A UXデータとして12bitが用意されている。

【0102】アドレスデータとしてのECC単位は、こ のように合計60ビットの単位とされ、図示するように Nibble0~Nibble14の15ニブル(1ニブル=4ビッ ト)で構成される。エラー訂正方式としては4ビットを 1シンボルとした、nibbleベースのリードソロモン符号 RS(15,9,7)である。つまり、符号長15ニブル、デー タ9ニブル、パリティ6ニブルである。

【0103】2-4. アドレス復調回路

次に、上述したアドレスフォーマットのDVRディスク からアドレス情報を復調するアドレス復調回路について 説明をする。図31に、アドレス復調回路のブロック構 20 成図を示す。アドレス復調回路30は、図31に示すよ うに、PLL回路31と、MSK用タイミングジェネレ ータ32と、MSK用乗算器33と、MSK用積算器3 4と、MSK用サンプル/ホールド回路35と、MSK 用スライス回路36と、Syncデコーダ37と、MS Kアドレスデコーダ38と、HMW用タイミングジェネ レータ42と、HMW用乗算器43と、HMW用積算器 44と、HMW用サンプル/ホールド回路45と、HM W用スライス回路46と、HMWアドレスデコーダ47 とを備えている。

【0104】PLL回路31には、DVRディスクから 再生されたウォブル信号が入力される。PLL回路31 は、入力されたウォブル信号からエッジ成分を検出し て、基準キャリア信号 (Cos(ωt)) に同期したウォ ブルクロックを生成する。生成されたウォブルクロック は、MSK用タイミングジェネレータ32及びHMWタ イミングジェネレータ42に供給される。

【0105】MSK用タイミングジェネレータ32は、 入力されたウォブル信号に同期した基準キャリア信号 (Cos(ωt)) を生成する。また、MSK用タイミン 40 グジェネレータ32は、ウォブルクロックから、クリア 信号 (CLR) 及びホールド信号 (HOLD) を生成する。ク リア信号 (CLR) は、ウォブル周期の2周期が最小符号 長となる被変調データのデータクロックの開始エッジか ら、1/2ウォブル周期遅延したタイミングで発生され る信号である。また、ホールド信号 (HOLD) は、被変調 データのデータクロックの終了エッジから、1/2ウォ ブル周期遅延したタイミングで発生される信号である。 MSK用タイミングジェネレータ32により生成された 基準キャリア信号 (Cos(ωt)) は、MSK用乗算器 情報は36ビットあり、これに対してパリティ24ビッ 50 33に供給される。生成されたクリア信号(CLR)は、

MSK用積算器34に供給される。生成されたホールド信号(HOLD)は、MSK用サンプル/ホールド回路35に供給される。

【0106】MSK用乗算器33は、入力されたウォブル信号と、基準キャリア信号(Cos(ω t))とを乗算して、同期検波処理を行う。同期検波された出力信号は、MSK用積算器34に供給される。MSK用積算器34は、MSK用乗算器33により同期検波された信号に対して積算処理を行う。なお、このMSK用積算器34は、MSK用タイミングジェネレータ42により生成10されたクリア信号(CLR)の発生タイミングで、その積算値を0にクリアする。

【0107】MSK用サンプル/ホールド回路35は、MSK用タイミングジェネレータ32により生成されたホールド信号(HOLD)の発生タイミングで、MSK用積算器34の積算出力値をサンプルして、次のホールド信号(HOLD)が発生するまで、サンプルした値をホールドする。MSK用スライス回路36は、MSK用サンプル/ホールド回路35によりホールドされている値を、原点(0)を関値として2値化し、その値の符号を反転し20て出力する。そして、このMSK用スライス回路36からの出力信号が、MSK復調されたデータストリームとなる。

【0108】Syncデコーダ37は、MSKスライス回路36から出力された復調データのビットパターンから、シンクパート内のシンクビットを検出する。Syncデコーダ37は、検出されたシンクビットからアドレスユニットの同期を取る。Syncデコーダ37は、このアドレスユニットの同期タイミングに基づき、データパートのADIPビット内のMSK変調されているデータのウォブル位置を示すMSK検出ウィンドウと、データパートのADIPビット内のHMW変調されているデータのウォブル位置を示すHMW検出ウィンドウとを生成する。図32(A)に、シンクビットから検出されたアドレスユニットの同期位置タイミングを示し、図32(B)に、MSK検出ウィンドウのタイミングを示し、図32(C)に、HMW検出ウィンドウのタイミングを示す。

【0109】Syncデコーダ37は、MSK検出ウィンドウをMSKアドレスデコーダ38に供給し、HMW 40 検出ウィンドウをHMW用タイミングジェネレータ42 に供給する。

【0110】MSKアドレスデューダ38は、MSKスライス回路36から出力された復調ストリームが入力され、MSK検出ウィンドウに基づき復調されたデータストリームのADIPビット内におけるMSK変調マークMMの挿入位置を検出し、そのADIPビットが表している符号内容を判断する。すなわち、ADIPビットのMSK変調マークの挿入パターンが図27に示すようなパターンである場合にけるの質量内容を"1"と判断し

ADIPビットのMSK変調マークの挿入パターンが図 28に示すようなパターンである場合にはその符号内容 を"0"と判断する。そして、その判断結果から得られ たビット列を、MSKのアドレス情報として出力する。 【0111】HMW用タイミングジェネレータ42は、 ウォブルクロックから、入力されたウォブル信号に同期 した 2 次高調波信号 (Sin(2ωt)) を生成する。ま た、HMW用タイミングジェネレータ42は、HMW検 出ウィンドウから、クリア信号 (CLR) 及びホールド信 号 (HOLD) を生成する。クリア信号 (CLR) は、HMW 検出ウィンドウの開始エッジのタイミングで発生される 信号である。また、ホールド信号 (HOLD) は、HMW検 出ウィンドウの終了エッジのタイミングで発生される信 号である。HMW用タイミングジェネレータ42により 生成された2次高調波信号 (Sin(2ωt)) は、HM W用乗算器43に供給される。生成されたクリア信号 (CLR) は、HMW用積算器44に供給される。生成さ れたホールド信号 (HOLD) は、HMW用サンプル/ホー ルド回路45に供給される。

【0112】HMW用乗算器43は、入力されたウォブル信号と、2次高調波信号(Sin(2ω t))とを乗算して、同期検波処理を行う。同期検波された出力信号は、HMW用積算器44に供給される。HMW用積算器44は、HMW用乗算器43により同期検波された信号に対して積算処理を行う。なお、このHMW用積算器44は、HMW用タイミングジェネレータ42により生成されたクリア信号(CLR)の発生タイミングで、その積算値を0にクリアする。

【0113】HMW用サンプル/ホールド回路45は、 HMW用タイミングジェネレータ42により生成された ホールド信号(HOLD)の発生タイミングで、HMW用積 算器44の積算出力値をサンプルして、次のホールド信 号(HOLD)が発生するまで、サンプルした値をホールド する。すなわち、HMW変調されているデータは、1ビ ットブロック内に37ウォブル分あるので、図32

(D) に示すようにクリア信号(HOLD)がn=0 (nはウォブル数を示すものとする。) で発生したとすると、H MW用サンプル/ホールド回路45は、図32(E)に示すようにn=36で積算値をサンプルする。

【0114】HMW用スライス回路46は、HMW用サンプル/ホールド回路45によりホールドされている値を、原点(0)を閾値として2値化し、その値の符号を出力する。そして、このHMW用スライス回路46からの出力信号が、復調されたデータストリームとなる。HMWアドレスデコーダ47は、復調されたデータストリームから、各ADIPビットが表している符号内容を判断する。そして、その判断結果から得られたビット列を、HMWのアドレス情報として出力する。

SK変調マークの挿入パターンが図27に示すようなパ 【0115】図33に、符号内容が"1"のADIPビターンである場合にはその符号内容を"1"と判断し、 50 ットを、上記アドレス復調回路30でHMW復調した際

の各信号波形を示す。なお、図33の横軸(n)は、ウォブル周期の周期番号を示している。図33(A)は、 基準キャリア信号(Cos(ω t))と、符号内容が

"1"の被変調データと、この被変調データに応じて生成された 2 次高調液信号波形($Sin(2\omega t)$, -12 dB)を示している。図33(B)は、生成されたウォブル信号を示している。図33(C)は、このウォブル信号の同期検波出力信号($HMW \times Sin(2\omega t)$)と、同期検波出力信号の積算出力値、この積算出力値のホールド値、並びに、スライス回路 26 から出力される 10 復調された被変調データを示している。

【0116】図34に、符号内容が"0"のADIPビットを、上記アドレス復調回路30でHMW復調した際の各信号波形を示す。なお、図34の横軸(n)は、ウォブル周期の周期番号を示している。図34(A)は、基準キャリア信号(Cos(ωt))と、符号内容が

"1"の被変調データと、この被変調データに応じて生成された 2次高調液信号波形($-Sin(2\omega t)$, -1 2dB)を示している。図 34(B) は、生成されたウォブル信号を示している。図 34(C) は、このウォブ 20 ル信号の同期検波出力信号($HMW \times Sin(2\omega t)$)と、同期検波出力信号の積算出力値、この積算出力値のホールド値、並びに、スライス回路 26 から出力される復調された被変調データを示している。

【0117】以上のようにアドレス復調回路30では、 MSK変調で記録されたアドレスユニットの同期情報を 検出し、その検出タイミングに基づき、MSK復調及び HMW復調を行うことができる。

【0118】3.1層/2層/n層ディスク 3-1.層構造

以上のような本例のDVR光ディスク1としては、記録層が1層の1層ディスクと、記録層が2層、3層・・・の2層ディスク、3層ディスク・・・(これらをまとめて「複数層ディスク」或いは「n層ディスク」ともいう。nは層数を意味する)としての種別がある。当然ながら、多数の記録層を設けることで、記録容量を大幅に拡大できる。そして本例では、複数層ディスクについて好適な構造として、各種層数の種別のディスクでの互換性、アクセス性、信頼性を得られるものを実現する。

【0119】図35(a)(b)(c)にそれぞれ1層 40 ディスク、2層ディスク、n層ディスクの層構造を模式的に示している。なお図35(d)には各ディスクにおいて各記録層に与えられるレイヤーアドレスを示している。ディスク厚は1.2mmであり、ポリカーボネートによる基板RLの厚みが約1.1mmとなる。ディスク1に対して記録再生を行うディスクドライブ装置からの光学ビームを一点鎖線で示しているが、この光学ビームは波長405nmの青色レーザであり、NAが0.85の対物レンズによって、図示するようにカバー層(サブストレート)CVL側から集光される。 50

【0120】図35(a)の1層ディスクの場合は、例えば1.1mmの厚みの基板RLの上に、フェーズチェンジ記録膜の記録層L0を形成し、その上に 100μ mのカバー層CVLを形成してある。記録再生時には、カバー層CVL側から光学ビームが記録層L0に集光される。記録層L0のレイヤアドレスは「0」である。【0121】図35(b)の2層ディスクの場合は、例

30

えば1.1 mmの厚みの基板RLの上に、フェーズチェンジ記録膜の記録層L0を形成し、 25μ mの中間層MLをはさみ、第2のフェーズチェンジ記録膜の記録層L1を形成し、 75μ mのカバー層CVLを形成してある。記録再生時には、カバー層CVL側から光学ビームが記録層L0、及びL1に集光される。第1の記録層L0のレイヤアドレスは「0」、第2の記録層L1のレイヤアドレスは「1」である。各記録層に対しては、レイヤアドレス「0」「1」の順に記録再生されるものとなる。ここで、第1の記録層L0は、1層ディスクの場合と同じく、カバー層CVLの表面CVLsからは100 μ mの位置に形成してある。

・・第nの記録層L(n-1)のレイヤアドレスは「n-1」である。各記録層に対しては、レイヤアドレス「0」「1」・・・「n-1」の順に記録再生されるものとなる。ここで、第1の記録層L0は、1層ディスク、2層ディスクの場合と同じく、カバー層CVLo表面CVLosからは100 μ mの位置に形成してある。

40 【0123】このように、1層ディスク、2層ディスク、およびn層ディスクにおいて、第1のフェーズチェンジ記録膜の記録層L0を、カバー層CVL0表面CV Lsからは100 μ mの位置に形成している。また複数層ディスクにおいて、第2~第nのフェーズチェンジ記録膜の記録層L1, L2・・・L(n-1)は、第1の記録層L0より、カバー層表面CVLs側に配置される。このため1層ディスク、2層ディスク、およびn層ディスクにおいて、第1の記録層L0はポリカーボネート基板R1上に同様に形成することができ、製造工程の一部を共通化できると共に、1層ディスク、2層ディスク、2層ディスク、2層ディスク、2層ディスク、2層ディスク、2層ディスク、2層ディスク、2層ディスク、2層ディスク、2層ディスク、2層ディスク、2層ディスク、2層ディスク、50

ク、およびn層ディスクのそれぞれの第1の記録層L0は、同様の記録再生特性を得ることができる。

【0124】また複数層ディスクにおいて、第2の記録 層以降($L1 \cdot \cdot \cdot L$ (n-1))を、第1の記録層L0より、カバー層の表面側に配置することにより、第2 ~第nの各記録層についてのカバー層表面CVLsまで の距離は順次短くなる。つまり、カバー層の厚さが順次 うすくなる。これによりディスクと光学ビームのチルト (傾き)許容角度が広がる。従って、第2から第nの記 録層の記録再生特性を、第1の記録層L0に比較し、ゆ るめることができ、複数層ディスクとしてのディスク1の生産性を高め、コストダウンにつなげることができ る。

【0125】複数層ディスクにおいての第1から第nの 各記録層に対して記録再生を行う際は、光学ビームを各 記録層に集光するとともに、カバー層表面CVLsから の各記録層に対するカバー層CVLの厚さが異なるた め、球面収差を各記録層に応じて補正し、記録再生する ようにする。1層ディスク、2層ディスク、およびn層 ディスクは、いずれも第1の記録層L0が、カバー層表 20 面CVLsからは100μmの位置に形成されている。 従って、ディスクドライブ装置にディスクが装填される 前、或いは装填の際に光学ヘッドにおいて第1の記録層 L0に合わせて球面収差補正を行っておくことにより、 1層ディスク、2層ディスク、n層ディスクのいずれが 装填された場合でも、レイヤアドレス「0」の第1の記 録層L0に光学ビームを良好に集光することができ、レ イヤアドレス「0」から記録再生することができる。こ れらの動作については、ディスクドライブ装置の処理と して後述する。なお、各記録層の記録膜はフェーズチェ 30 ンジ膜としたが、上記の層構造及びそれによる効果は、 光磁気記録膜等、他の記録再生ディスクとしても同様に 適用できる。

【0126】3-2. ディスクレイアウト

次に、1層ディスク、2層ディスク、n層ディスクのディスクレイアウトを説明する。図36は1層ディスクのディスクレイアウトとして、ディスク半径方向のエリア構成を示している。なお、リードインゾーン、データゾーン、リードアウトゾーンの配置(半径位置)、及びPBゾーン、RWゾーンの配置(半径位置)は図13で説 40 明したとおりである。(図37、図38も同様)

【0127】図13にも示したが、リードインゾーンは、内周側からBCA、プリレコーデッドデータゾーンPR、OPC/DMA(test write area及びDefect management area)とされる。BCAは、フェーズチェンジマークによる記録、あるいは、高出力のレーザーで、記録層を焼ききる記録方式により、半径方向にバーコード上の信号を記録する。これによりディスク1枚1枚にユニークなIDが記録される。そしてこのユニークIDにより、ディスク1へのコンテンツのコピーを管理する50

ようにしている。上述もしたがプリレコーデッドデータ ゾーンPRは、あらかじめ記録再生パワー条件等のディ スク情報、コピープロテクションにつかう情報等を、ウ ォブリンググルーブによって記録してある。OPC/D MAのOPC (Test write area) は記録再生パワー 等、フェーズチェンジマークの記録再生条件を設定する ためにつかわれる。DMA (Defect management area) ではディフェクト情報を管理する情報を記録再生する。 【0128】データゾーンは、実際にユーザーデータを 記録再生するエリアである。データゾーンには、パーソ ナルコンピュータユース等において、ディフェクト等に より記録再生できない部分が存在した場合、記録再生で きない部分(セクタ、クラスタ)を交替する交替エリア として、ユーザーデータを記録再生するデータエリアの 前後にISA (Inner spare area)、OSA (outer spare area)を設定する。ビデオ記録再生等の、高転送レート のリアルタイム記録では、交替エリアを設定しない場合 もある。

【0129】図示していないがリードアウトゾーンには、リードインゾーンと同様、DMAがあり、ディフェクト管理情報を記録再生する。またリードアウトゾーンは、シークの際、オーバーランしてもよいようにバッファエリアとしてもつかわれる。

【0130】このような1層ディスクでは、アドレスのオーダーは、内周から外周の方向に記録されており、ディスクドライブ装置による記録再生は、内周から外周の方向に行なわれる。

【0131】図37に、2層ディスクのディスクレイアウトの例を示す。2層ディスクでは、第1の記録層L0は、上記図36の1層ディスクと同様のディスクレイアウトとなる。但し、リードアウトゾーンに相当する部分は、記録再生の終了部分として意味でのリードアウトとならないため、アウターゾーン0とされる。

【0132】2層ディスクにおいて第2の記録層L1は、外周から内周へ向かって、アウターゾーン1、データゾーン、リードアウトゾーンから構成される。この場合、リードアウトゾーンは半径24mmより内側に位置する。半径21~22.2mmにBCA(斜線部)、半径22.2~23.1mmにプリレコーデッドデータゾーン、半径23.1~24mmにOPC/DMAが設けられる。そして半径24~58mmがデータゾーン、半径58~58.5mmがアウターゾーン1とされる。

【0133】この場合、第2の記録層L1には、BCAに相当するエリアが設けられてはいるが、ユニークIDの記録は行われない。第1の記録層L0に、高出力のレーザーで、記録層を焼ききる記録方式により、半径方向にバーコード上の信号を記録した際、第1層L0のBCAと厚み方向に同じ位置にある、第2層L1のBCA(斜線部)にダメージがあり、第2層L1に、ユニークID等のBCA情報を新たに記録しても、信頼性のある

記録ができない可能性があるからである。また逆に言え ば、第2層L1にはBCA記録を行わないことにより、 第1層L0のBCAの信頼性を高めるものとなる。

【0134】一方、プリレコーデッドデータゾーンPR においては、管理情報の信頼性を高めるため、また、ど の層においてもアクセス性を高めるため、第1層L0、 第2層L1とも、同じ情報が記録される。

【0135】データゾーンには、第1層L0、第2層L 1とも、1層ディスクの場合と同様に、ディフェクト等 により記録再生できないエリア(セクタ、クラスタ)を 10 交替する交替エリアとして、内周にISA0、ISA 1、外周にOSAO、OSA1を設定する。ビデオ記録 再生等の、高転送レートのリアルタイム記録では、交替 エリアを設定しない場合もある。アウターゾーン1に は、ディフェクトマネジメントエリアがあり、ディフェ クト情報を管理する情報を記録再生する。内外周のDM Aに記録するディフェクト管理情報は、すべての層を対 象としての管理情報を記録するものとなる。また、アウ ターゾーンはシークの際、オーバーランしてもよいよう にバッファエリアとしてつかわれる。

【0136】2層ディスクでは、第1の記録層し0のア ドレスのオーダーは、内周から外周の方向に記録されて おり、記録再生は内周から外周の方向に行う。第2の記 録層L1のアドレスのオーダーは、外周から内周の方向 に記録されており、記録再生は内周から外周の方向に行 う。第1の記録層L0は、内周から外周の方向に記録再 生を行い、第2の記録層L1では、外周から内周の方向 に記録再生を行うので、第1層L0の外周で記録再生が おわると、第2層L1の外間から継続して記録再生を行 うことができる。つまり外周から内周へのフルシークを 30 必要とせず、第1層LOから第2層L1へ連続して記録 再生することができ、ビデオ記録再生等の、高転送レー トのリアルタイム記録を長時間行うことができる。

【0137】図38に、n層ディスク(ここでは3層以 上のディスク) のディスクレイアウトの例を示す。 n層 ディスクでは、第1の記録層L0は、1層ディスク、2 層ディスクと同様のディスクレイアウトである。ただ し、1層ディスクにおけるリードアウトゾーンに相当す る部分はアウターゾーン0となる。第2の記録層L1 は、2層ディスクの第2の記録層し1と同様のディスク レイアウトである。ただし、2層ディスクの第2の記録 層し1における内周側となったリードアウトゾーンは、 3層以上のディスクでは記録再生終端ではないためイン ナーゾーン1としてある。

【0138】第nの記録層Ln-1は、第2の記録層L1と 同様のディスクレイアウトである。第nの記録層Ln-1 には、第2の記録層L1と同様の理由で、BCAに対す る記録は行わない。またプリレコーデッドデータゾーン PRについては、管理情報の信頼性を高めるため、ま た、どの層においてもアクセス性を高めるため、第1層 50 計周りの方向に、内周から外周へスパイラル状に形成さ

LO、第2層L1・・・第n層Ln-1とも同じ情報を記録 してある。

【0139】データゾーンには、第1層L0、第2層L 1・・・第n層Ln-1とも、1層ディスクと同様、ディフ ェクト等により記録再生できないエリア(セクタ、クラ スタ)を交替する交替エリアとして、内周にISAO、 ISA1・・・ISA (n-1)、外周にOSA0、OS A1・・・OSA (n-1) を設定する。ビデオ記録再生 等の、高転送レートのリアルタイム記録では、交替エリ アを設定しない場合もある。第 n層におけるリードアウ トゾーンには、DMAがあり、ディフェクト管理情報を 記録再生する。内外周のDMAに記録するディフェクト 管理情報は、すべての層を対象としての管理情報を記録 するものとなる。第1から第nの記録層のそれぞれのD MAのいずれかにおいて、第1から第nの記録層のディ フェクト管理情報を記録することにより、すべての層の ディフェクト管理情報を一元的にあつかうことができ る。また、例えば第1の記録層における内外周の各DM Aを用いてディフェクトマネジメントを行い、その第1 20 層のDMAでは記録再生できなくなった場合には第2層 のDMAにディフェクト管理情報を交替させていくこと で、信頼性の高いディフェクト管理を行うことができ る。

【0140】第n層の「n」が奇数である場合、第n層 の内周側がインナーゾーンとなり、外周側がリードアウ トゾーンとなる。その場合、第n層Ln-1のアドレスのオ ーダーは、内周から外周の方向に記録されており、記録 再生は内周から外周の方向に行う。第n層の「n」が偶 数である場合、第n層の内周側がリードアウトゾーンと なり、外周側がアウターゾーンとなる。その場合、第n 層Ln-1のアドレスのオーダーは、外周から内周の方向に 記録されており、記録再生は外周から内周の方向に行

【0141】このような記録再生の進行が行われること で、上述した2層ディスクの場合と同様、外周から内周 へのフルシークを必要とせず、第1層L0内周→外周、 第2層L1外周→内周、・・・第n層Ln-1内周 (nが 奇数のとき。偶数のときは外周) →外周 (n 奇数のと き。偶数のときは内周)と順次記録再生することがで き、ビデオ記録再生等の、高転送レートのリアルタイム 記録を長時間行うことができる。

【0142】図39にディスクの各記録層におけるグル ープトラックのスパイラル方向を示す。1層ディスクの 場合は、グループトラックは、光学ビームの入射側(カ バー層CVL側)からみて、図39 (a) のように反時 計周りの方向に、内周から外周へスパイラル状に形成さ れる。

【0143】2層ディスクの場合は、第1の記録層し0 では、1層ディスクと同様、図39 (a) のように反時 れる。一方、第2の記録層L1では、グルーブトラックは、光学ビームの入射側(カバー層CVL側)からみて、図39(b)のように反時計周りの方向に、外周から内周へスパイラル状に形成される。

【0144】 n層ディスクの場合、奇数番目の記録層(第1層L0、第3層L2・・・)では、1層ディスクと同様、図39(a)のように光学ビームの入射側からみて反時計周りの方向に、内周から外周へスパイラル状に形成される。一方、偶数番目の記録層(第2層L1、第4層L3・・・)では、グループトラックは、光学ビームの入射側からみて、図39(b)のように反時計周りの方向に、外周から内周へスパイラル状に形成される。

【0145】以上のようなグループトラック構造によ り、1層ディスク、2層ディスク、n層ディスクのすべ てのフェーズチェンジ記録膜の記録層は、反時計周りの 方向にスパイラル状に記録されており、ディスク回転方 向を同じにして記録再生できる。また2層ディスク、n 層ディスクでも、ディスク回転方向をかえずに、第1層 L0内周→L0外周→第2層L1外周→L1内周→・・ ・→第n層Ln-1内周(nが奇数のとき。偶数のときは 外周)→Ln-1外周(n奇数のとき。偶数のときは内 周) と順次記録再生することができ、ビデオ記録再生等 の、高転送レートのリアルタイム記録に好適である。 【0146】ところで、1つの記録層について考える と、トラックピッチ0.32um、線密度0.12um/bitの密度 で、64KBのデータブロックを1つの記録再生単位と して、フォーマット効率を約82%としたとき、直系12c mのディスクに23.3Gバイト程度の容量を記録再生 できると先に述べた。このとき、データゾーンは、35 30 5603クラスタあることになる。そして図30に示し たように、アドレスは、3ビットのレイヤアドレスと1 9ビットのレイヤー内アドレス (RUBアドレス) であ らわす。

【0147】1クラスタに2ビットのアドレスをおいた とき、奇数番目の記録層では、19ビットのレイヤー内 アドレスは、データゾーンでは、半径24mmで02000 0h、半径58mmで17b44chとなる(「h」は1 6進表記を表す)。偶数番目の記録層では、奇数番目の 記録層のアドレスの補数をとってつかう。19ビットの レイヤー内アドレスは、データゾーンでは、半径58mm で084bb3h、半径24mmで1dfffhとな ろ

【0148】つまり、奇数番目の記録層では、アドレスは内周から外周へカウントアップされ、偶数番目の記録層では、アドレスは外周から内周へカウントアップされる。偶数番目の記録層では、奇数番目の記録層のアドレスの補数をとってつかうことにより、レイヤー内アドレスは、1つの層のレイヤー内アドレスのビット数であらわせる。また奇数番目の記録層と、偶数番目の記録層

の、アドレスに対する半径の位置関係もしることができる。

【0149】4. ディスクドライブ装置 4-1. 構成

次に、上記のような1層ディスク及び複数層ディスクと してのディスク1に対応して記録/再生を行うことので きるディスクドライブ装置を説明していく。図40はディスクドライブ装置の構成を示す。

【0150】ディスク1は、図示しないターンテーブルに積載され、記録/再生動作時においてスピンドルモータ52によって一定線速度(CLV)で回転駆動される。そして光学ピックアップ(光学ヘッド)51によってディスク1上のRWゾーンにおけるグルーブトラックのウォブリングとして埋め込まれたADIP情報の読み出しがおこなわれる。またPBゾーンにおけるグルーブトラックのウォブリングとして埋め込まれたプリレコーデッド情報の読み出しがおこなわれる。また記録時には光学ピックアップによってRWゾーンにおけるトラックにユーザーデータがフェイズチェンジマークとして記録され、再生時には光学ピックアップによって記録されたフェイズチェンジマークの読出が行われる。

【0151】ビックアップ51内には、レーザ光源となるレーザダイオードや、反射光を検出するためのフォトディテクタ、レーザ光の出力端となる対物レンズ、レーザ光を対物レンズを介してディスク記録面に照射し、またその反射光をフォトディテクタに導く光学系(図示せず)が形成される。レーザダイオードは、波長405nmのいわゆる青色レーザを出力する。また光学系によるNAは0.85である。

【0152】ピックアップ51内において対物レンズは 二軸機構によってトラッキング方向及びフォーカス方向 に移動可能に保持されている。またピックアップ51全 体はスレッド機構53によりディスク半径方向に移動可 能とされている。またピックアップ51におけるレーザ ダイオードはレーザドライバ63からのドライブ信号 (ドライブ電流)によってレーザ発光駆動される。

【0153】なお、後述するがピックアップ51内にはレーザ光の球面収差を補正する機構が備えられており、システムコントローラ60の制御によって球面収差補正が行われる。

【0154】ディスク1からの反射光情報はフォトディテクタによって検出され、受光光量に応じた電気信号とされてマトリクス回路54に供給される。マトリクス回路54には、フォトディテクタとしての複数の受光素子からの出力電流に対応して電流電圧変換回路、マトリクス演算/増幅回路等を備え、マトリクス演算処理により必要な信号を生成する。例えば再生データに相当する高周波信号(再生データ信号)、サーボ制御のためのフォーカスエラー信号、トラッキングエラー信号などを生成する。さらに、グルーブのウォブリングに係る信号、即

ちウォブリングを検出する信号としてプッシュプル信号 を生成する。

【0155】マトリクス回路54から出力される再生データ信号はリーダ/ライタ回路55へ、フォーカスエラー信号及びトラッキングエラー信号はサーボ回路61へ、プッシュプル信号はウォブル回路58へ、それぞれ供給される。

【0156】リーダ/ライタ回路55は、再生データ信 号に対して2値化処理、PLLによる再生クロック生成 処理等を行い、フェイズチェンジマークとして読み出さ 10 れたデータを再生して、変復調回路56に供給する。変 復調回路56は、再生時のデコーダとしての機能部位 と、記録時のエンコーダとしての機能部位を備える。再 生時にはデコード処理として、再生クロックに基づいて ランレングスリミテッドコードの復調処理を行う。また ECCエンコーダ/デコーダ57は、記録時にエラー訂 正コードを付加するECCエンコード処理と、再生時に エラー訂正を行うECCデコード処理を行う。再生時に は、変復調回路56で復調されたデータを内部メモリに 取り込んで、エラー検出/訂正処理及びデインターリー 20 ブ等の処理を行い、再生データを得る。ECCエンコー ダ/デコーダ57で再生データにまでデコードされたデ ータは、システムコントローラ60の指示に基づいて、 読み出され、AV(Audio-Visual)システム120に転 送される。

【0157】グルーブのウォブリングに係る信号としてマトリクス回路54から出力されるプッシュプル信号は、ウォブル回路58において処理される。ADIP情報としてのプッシュプル信号は、ウォブル回路58においてMSK復調、HMW復調され、ADIPアドレスを 30構成するデータストリームに復調されてアドレスデコーダ59に供給される。アドレスデコーダ9は、供給されるデータについてのデコードを行い、アドレス値を得て、システムコントローラ10に供給する。またアドレスデコーダ9はウォブル回路8から供給されるウォブル信号を用いたPLL処理でクロックを生成し、例えば記録時のエンコードクロックとして各部に供給する。このウォブル回路58及びアドレスデコーダ59は、例えば上記図31で示した構成となる。

【0158】また、グループのウォブリングに係る信号 40 としてマトリクス回路54から出力されるプッシュプル信号として、PBゾーンからのプリレコーデッド情報としてのプッシュプル信号は、ウォブル回路58においてバンドパスフィルタ処理が行われてリーダ/ライタ回路55に供給される。そしてフェイズチェンジマークの場合と同様に2値化され、データビットストリームとされた後、ECCエンコーダ/デコーダ57でECCデコード、デインターリーブされて、プリレコーデッド情報としてのデータが抽出される。抽出されたプリレコーデッド情報けシステムコントローラ60に供給される。シス 50 と

テムコントローラ60は、読み出されたプリレコーデッド情報に基づいて、各種設定処理やコピープロテクト処理等を行うことができる。

【0159】記録時には、AVシステム120から記録 データが転送されてくるが、その記録データはECCエ ンコーダ/デコーダ57におけるメモリに送られてバッ ファリングされる。この場合ECCエンコーダ/デコー ダ57は、バファリングされた記録データのエンコード 処理として、エラー訂正コード付加やインターリーブ、 サブコード等の付加を行う。またECCエンコードされ たデータは、変復調回路56においてRLL (1-7) PP方式の変調が施され、リーダ/ライタ回路55に供 給される。記録時においてこれらのエンコード処理のた めの基準クロックとなるエンコードクロックは上述した ようにウォブル信号から生成したクロックを用いる。 【0160】エンコード処理により生成された記録デー タは、リーダ/ライタ回路55で記録補償処理として、 記録層の特性、レーザー光のスポット形状、記録線速度 等に対する最適記録パワーの微調整やレーザドライブパ ルス波形の調整などが行われた後、レーザドライブパル スとしてレーザードライバ63に送られる。レーザドラ

【0161】なお、レーザドライバ63は、いわゆるAPC回路(Auto Power Control)を備え、ピックアップ51内に設けられたレーザパワーのモニタ用ディテクタの出力によりレーザ出力パワーをモニターしながらレーザーの出力が温度などによらず一定になるように制御する。記録時及び再生時のレーザー出力の目標値はシステムコントローラ60から与えられ、記録時及び再生時にはそれぞれレーザ出力レベルが、その目標値になるように制御する。

イバ63では供給されたレーザドライブパルスをピック

アップ51内のレーザダイオードに与え、レーザ発光駆

動を行う。これによりディスク1に記録データに応じた

ピット (フェイズチェンジマーク) が形成されることに

【0162】サーボ回路61は、マトリクス回路54からのフォーカスエラー信号、トラッキングエラー信号から、フォーカス、トラッキング、スレッドの各種サーボドライブ信号を生成しサーボ動作を実行させる。即ちフォーカスエラー信号、トラッキングエラー信号に応じてフォーカスドライブ信号、トラッキングドライブ信号を生成し、ピックアップ51内の二軸機構のフォーカスコイル、トラッキングコイルを駆動することになる。これによってピックアップ51、マトリクス回路54、サーボ回路61、二軸機構によるトラッキングサーボループ及びフォーカスサーボループが形成される。

た後、ECCエンコーダ/デコーダ57でECCデコー 【0163】またサーボ回路61は、システムコントロド、デインターリープされて、プリレコーデッド情報と ーラ60からのトラックジャンプ指令に応じて、トラッしてのデータが抽出される。抽出されたプリレコーデッ キングサーボループをオフとし、ジャンプドライブ信号ド情報はシステムコントローラ60に供給される。シス 50 を出力することで、トラックジャンプ動作を実行させ

る。

【0164】またサーボ回路61は、トラッキングエラ 一信号の低域成分として得られるスレッドエラー信号 や、システムコントローラ60からのアクセス実行制御 などに基づいてスレッドドライブ信号を生成し、スレッ ド機構53を駆動する。スレッド機構53には、図示し ないが、ピックアップ51を保持するメインシャフト、 スレッドモータ、伝達ギア等による機構を有し、スレッ ドドライブ信号に応じてスレッドモータを駆動すること で、ピックアップ51の所要のスライド移動が行なわれ 10

【0165】スピンドルサーボ回路62はスピンドルモ ータ2をCLV回転させる制御を行う。スピンドルサー ボ回路62は、ウォブル信号に対するPLL処理で生成 されるクロックを、現在のスピンドルモータ52の回転 速度情報として得、これを所定のCLV基準速度情報と 比較することで、スピンドルエラー信号を生成する。ま たデータ再生時においては、リーダ/ライタ回路55内 のPLLによって生成される再生クロック(デコード処 52の回転速度情報となるため、これを所定のCLV基 準速度情報と比較することでスピンドルエラー信号を生 成することもできる。そしてスピンドルサーボ回路62 は、スピンドルエラー信号に応じて生成したスピンドル ドライブ信号を出力し、スピンドルモータ62のCLV 回転を実行させる。またスピンドルサーボ回路62は、 システムコントローラ60からのスピンドルキック/ブ レーキ制御信号に応じてスピンドルドライブ信号を発生 させ、スピンドルモータ2の起動、停止、加速、減速な どの動作も実行させる。

【0166】以上のようなサーボ系及び記録再生系の各 種動作はマイクロコンピュータによって形成されたシス テムコントローラ60により制御される。システムコン トローラ60は、AVシステム120からのコマンドに 応じて各種処理を実行する。

【0167】例えばAVシステム120から書込命令 (ライトコマンド) が出されると、システムコントロー ラ60は、まず書き込むべきアドレスにピックアップ5 1を移動させる。そしてECCエンコーダ/デコーダ5 7、変復調回路56により、AVシステム120から転 40 送されてきたデータ(例えばMPEG2などの各種方式 のビデオデータや、オーディオデータ等) について上述 したようにエンコード処理を実行させる。そして上記の ようにリーダ/ライタ回路55からのレーザドライブパ ルスがレーザドライバ63に供給されることで、記録が

【0168】また例えばAVシステム120から、ディ スク1に記録されている或るデータ (MPEG2ビデオ データ等)の転送を求めるリードコマンドが供給された 40

作制御を行う。即ちサーボ回路61に指令を出し、シー クコマンドにより指定されたアドレスをターゲットとす るピックアップ51のアクセス動作を実行させる。その 後、その指示されたデータ区間のデータをAVシステム 120に転送するために必要な動作制御を行う。即ちデ ィスク1からのデータ読出を行い、リーダ/ライタ回路 55、変復調回路56、ECCエンコーダ/デコーダ5 7におけるデコード/バファリング等を実行させ、要求 されたデータを転送する。

【0169】なお、これらのフェイズチェンジマークに よるデータの記録再生時には、システムコントローラ6 0は、ウォブル回路58及びアドレスデコーダ59によ って検出されるADIPアドレスを用いてアクセスや記 録再生動作の制御を行う。

【0170】また、ディスク1が装填された際など所定 の時点で、システムコントローラ60は、ディスク1の BCAにおいて記録されたユニークIDや、プリレコー デッドデータゾーンPRにウォブリンググループとして 記録されているプリレコーデッド情報の読出を実行させ 理の基準となるクロック)が、現在のスピンドルモータ 20 る。その場合、まずBCA、プリレコーデッドデータゾ ーンPRを目的としてシーク動作制御を行う。即ちサー ボ回路61に指令を出し、ディスク最内周側へのピック アップ51のアクセス動作を実行させる。その後、ピッ クアップ51による再生トレースを実行させ、反射光情 報としてのプッシュプル信号を得、ウォブル回路58、 リーダ/ライタ回路55、ECCエンコーダ/デコーダ 57によるデコード処理を実行させ、BCA情報やプリ レコーデッド情報としての再生データを得る。システム コントローラ60はこのようにして読み出されたBCA 30 情報やプリレコーデッド情報に基づいて、レーザパワー 設定やコピープロテクト処理等を行う。

> 【0171】なお、プリレコーデッド情報の再生時に は、システムコントローラ60は、読み出されたプリレ コーデッド情報としてのBISクラスタに含まれるアド レス情報を用いて、アクセスや再生動作の制御を行う。 【0172】ところで、この図40の例は、AVシステ ム120に接続されるディスクドライブ装置としたが、 本発明のディスクドライブ装置としては例えばパーソナ ルコンピュータ等と接続されるものとしてもよい。さら には他の機器に接続されない形態もあり得る。その場合 は、操作部や表示部が設けられたり、データ入出力のイ ンターフェース部位の構成が、図40とは異なるものと なる。つまり、ユーザーの操作に応じて記録や再生が行 われるとともに、各種データの入出力のための端子部が 形成されればよい。もちろん構成例としては他にも多様 に考えられ、例えば記録専用装置、再生専用装置として の例も考えられる。

【0173】4-2. ディスク対応処理

上述した本例のディスク1が装填された際の、上記ディ 場合は、まず指示されたアドレスを目的としてシーク動 50 スクドライブ装置の処理を図41で説明する。図41は システムコントローラ60の制御としての処理を示して

【0174】ディスクドライブ装置に1層ディスク又は 複数層ディスクとしてのディスク1が装填されると、シ ステムコントローラ60の処理はステップF101から F102に進み、まず、ピックアップ51に対してディ スク1の第1層L0に合わせて球面収差補正を行うよう に指示する。

【0175】ピックアップ51における球面収差補正機 構は図42、又は図43のように形成されている。図4 10 2、図43の各図においてはピックアップ51内の光学 系を示している。図42において、半導体レーザ (レー ザダイオード)81から出力されるレーザ光は、コリメ ータレンズ82で平行光とされ、ビームスプリッタ83 を透過して、球面収差補正機構としてのコリメータレン ズ87、88を介して進行し、対物レンズ84からディ スク1に照射される。ディスク1からの反射光は、対物 レンズ84、コリメータレンズ88,87を通ってビー ムスプリッタ83で反射され、コリメータレンズ (集光 レンズ85)を介してディテクタ86に入射される。こ 20 のような光学系においては、コリメータレンズ87、8 8はレーザ光の径を可変する機能を持つ。即ちコリメー タレンズ87が光軸方向である」方向に移動可能とされ ることで、ディスク1に照射されるレーザ光の径が調整 される。つまりシステムコントローラはステップF10 2では、図示しないコリメータレンズ87の駆動部に対 して前後移動を実行させる制御を行うことで、第1層L 0に合わせるように球面収差補正を実行させることがで きる。

【0176】図43 (a) の例は、図42のコリメータ 30 レンズ87、88に代えて液晶パネル89を備えるもの である。即ち液晶パネル89において、レーザ光を透過 させる領域と遮蔽する領域の境界を、図43 (b) の実 線、破線、一点鎖線のように可変調整することで、レー ザ光の径を可変できるものである。この場合、システム コントローラ60は、液晶パネル89を駆動するドライ ブ回路に対して指示を出し、透過領域を可変させればよ

【0177】図41のステップF102で、第1層L0 に対応する球面収差補正を実行させたら、サーボ回路 6 40 しまう。ここで、上述したように複数層ディスクの場 1によって、レーザ光のフォーカス状態を第1層L0に 合焦させる。そしてステップF104で、まずBCAに アクセスさせ、BCAに記録されているユニークIDの 読出を実行させる。更に続いて、ステップF105で は、プリレコーデッドデータゾーンPRにアクセスさ せ、プリレコーデッドデータとしての管理情報の読出を 実行させる。

【0178】ステップF106では、プリレコーデッド データゾーンPRについて管理情報の再生ができたか否 かを判別する。再生OKであった場合は、ステップF1 50 であることでエラー終了となる。複数層ディスクであっ

07に進み、ディスク種別に応じて順次各層におけるO PC (テストライトエリア) を用いてテストライトを行 い、記録再生レーザパワーのキャリブレーションを行 う。即ち、1層ディスクであった場合は、第1層L0の OPCでテストライトを行う。複数層ディスクであった 場合は、第1層LO・・・第n層Ln-1のそれぞれにお いて、OPCでテストライトを行い、各層のそれぞれに ついて最適なレーザパワーを設定する。なお、各記録層 でテストライトを実行する際においては、その都度、必 要に応じて(その直前と対象としている記録層が変わる 場合)、テストライトを実行しようとする記録層に対し て球面収差補正及びフォーカス制御を行うものとなる。 【0179】テストライトを終えた後は、ステップF1 08以降に進んで、記録/再生動作を実行制御する。1 層ディスクでも複数層ディスクでも、まず第1層L0に 対して記録再生を行うものであるため、ステップF10 8では第1層L0に対して球面収差補正、フォーカス制 御を行って、第1層L0の記録又は再生を実行してい く。1層ディスクの場合は、第1層L0の記録/再生で 処理を終える。複数層ディスクの場合は、その層数に応 じて、ステップF109・・・F110と進み、順次各 層に対して球面収差補正及びフォーカス制御を行った上 で、記録又は再生を続けていくことになる。

42

【0180】なお、例えば2層ディスクなどの複数層デ イスクの場合、第2層L1等の偶数番目の記録層に対し ては外周から内周に向かって記録/再生を進行させる。 従って、ステップF108からF109に移行する際 に、システムコントローラ60は外周から内周へのシー ク制御を実行させる必要はなく、連続的に記録/再生を 実行させることができる。3層以上のディスクであっ て、第2層L1から第3層L2、第3層L2から第4層 L3・・・と移行する場合も同様にシーク制御は不要 であり、連続的な記録再生を実行できる。

【0181】ところで、実際にデータの記録再生を行う 前には、プリレコーデッドデータゾーンPRから管理情 報を読み出す必要がある。ステップF105で第1層し 0のプリレコーデッドデータゾーンPRから管理情報が 読み出せればよいが、何らかの原因で管理情報が読み出 せなかった場合は、記録再生できないディスクとなって 合、第2層以降の層にも、プリレコーデッドデータゾー ンPRにおいて同一の管理情報が記録されている。そこ で本例では、第1層L0で管理情報を読み出せなかった 場合は、他の記録層から管理情報を読み出すようにして いる。

【0182】即ちステップF106で再生NGとなった ら、ステップF111に進み、当該ディスク1が複数層 ディスクであるか否かを判別する。もし1層ディスクで あれば、プリレコーデッドデータゾーンPRが読出不能

た場合は、ステップF112に進んで、変数nを「2」 にセットする。そして、ステップF113で第n層、即 ち第2層 L1に対して球面収差補正を実行させ、ステッ プF114で第n層、即ち第2層L1にフォーカス制御 を実行し、ステップF115で第n層、即ち第2層L1 のプリレコーデッドデータゾーンPRから管理情報を読 み出すようにする。そしてステップF116で再生OK となったら、ステップF107に進む。

【0183】一方、ステップF116でも再生NGであ れば、ステップF117で変数nをインクリメントした 10 後、ステップF118で、当該ディスクに第n層が存在 するか否かを確認する。例えば第3層の存在を確認する ことになる。もし2層ディスクの場合、第3層は存在し ないため、プリレコーデッドデータゾーンPRが読出不 能であることでエラー終了となる。3層以上のディスク であれば、ステップF118で第n層が存在すると判断 されることになるため、ステップF113に戻り、第n 層、即ち第3層し2に対して、球面収差補正、フォーカ ス制御、プリレコーデッドデータゾーンPRの読出を実 行する。即ちヵ層ディスクについては、全ての記録層の 20 いずれかでプリレコーデッドデータゾーンPRが読み出 せればよいことになる。全ての記録層においてプリレコ ーデッドデータゾーンPRの読出不能となればエラー終 了となるが、或る記録層においてプリレコーデッドデー タゾーンPRの読出が実行できることにより、ステップ F107以降の処理に進むことができる。これによって ディスク1の信頼性を向上できる。

【0184】このようなディスクドライブ装置の処理に よれば、1層ディスク及び複数層ディスクに対応し、特 にレーザ光照射を実行する記録層に応じて、球面収差を 30 適切に補正でき、1層ディスク及び複数層ディスク、さ らには複数層ディスクの各記録層に、それぞれ適切に対 応して記録再生を行うことができる。またディスク1が 装填された際には、1層/複数層のディスクの種別に関 わらず、第1層L0に対応する球面収差補正を実行させ る。第1層のディスク厚み方向の位置は各種別のディス クで同一であるため、各種別ディスクに好適且つ効率よ く対応できるものとなる。つまり1層ディスク、2層デ ィスク、3層ディスク・・・のいずれが装填されたのだ としても、第1層のプリレコーデッドデータゾーンPR 40 の読出を実行できる。またユニーク I D は第1層 L O の BCAにおいて記録されているため、その読出にも都合 がよい。

【0185】また複数層ディスクが装填された場合、第 1層~第n層のいずれかから、プリレコーデッドデータ ゾーンPRの管理情報を読み出すようにしているため、 管理情報を正確に読み出せる確率が向上し、ディスク及 びディスクドライブ装置の動作の信頼性を向上させる。 また複数層ディスクに対しては、第1層~第n層のそれ スト記録を実行するようにすることで、各層毎に記録再 生条件を設定でき、各記録層に対して適切な記録再生動 作を実現できる。

【0186】また、複数層ディスクが装填された場合 は、第1層から第 n層に順次、記録又は再生を進行させ ていくようにし、さらに奇数番目の記録層に対する記録 又は再生時には、ディスク内周側から外周側に向かって 記録又は再生を実行し、偶数番目の記録層に対する記録 又は再生時には、ディスク外周側から内周側に向かって 記録又は再生を実行するようにすることで、外周から内 周又は内周から外周へのフルシークすること無く記録再 生を継続できる。従ってビデオデータの記録再生等の、 高転送レートのリアルタイム記録を連続して長時間行う ことができる。

【0187】5. ディスク製造方法

5-1. マスタリング装置

続いて上記ディスク1の製造方法について説明する。ま ずマスタリング装置について述べる。ディスクの製造プ ロセスは、大別すると、いわゆる原盤工程(マスタリン グプロセス)と、ディスク化工程(レプリケーションプ ロセス) に分けられる。原盤工程はディスク化工程で用 いる金属原盤 (スタンパー) を完成するまでのプロセス であり、ディスク化工程はスタンパーを用いて、その複 製である光ディスクを大量生産するプロセスである。

【0188】具体的には、原盤工程は、研磨した硝子基 板にフォトレジストを塗布し、この感光膜にレーザビー ムによる露光によってグルーブを形成する。このような 処理はマスタリング装置によって行われる。本例の場 合、ディスクの最内周側のPBゾーンに相当する部分で プリレコーデッド情報に基づいたウォブリングによるグ ルーブのマスタリングが行われ、またRWゾーンに相当 する部分で、ADIPアドレスに基づいたウォブリング によるグルーブのマスタリングが行われる。また、スタ ンパとしては第1層L0用スタンパ、第2層L1用スタ ンパ・・・第n層L1用スタンパが、それぞれ製造され るものとなる。マスタリング装置を図44に示す。

【0189】マスタリング装置は、プリレコーデッド情 報発生部71,アドレス発生部72、セレクタ73、ウ ォブルデータエンコーダ74、ウォブルアドレスエンコ ーダ75、コントローラ70を備える。またレーザ光源 82、光変調部83、ヘッド部84、移送機構77、ス ピンドルモータ76、ヘッド移送制御部78、スピンド ルサーボ回路79を備える。

【0190】記録するプリレコーデッド情報はプリマス タリングと呼ばれる準備工程で用意される。プリレコー デッド情報発生部71は、プリマスタリング工程で用意 されたプリレコーデッド情報を出力する。このプリレコ ーデッド情報はウォブルデータエンコーダ74でエンコ ード処理され、プリレコーデッド情報で変調されたウォ ぞれにおいて用意されているテストエリアにおいて、テ 50 ブル波形のストリームデータが精製されて、セレクタ7

3に供給される。

【0191】アドレス発生部72は、絶対アドレスとし ての値を順次出力する。そしてアドレス発生部72から 出力された絶対アドレス値に基づいて、ウォブルアドレ スエンコーダ75において、MSK変調処理、HMW変 調処理が施される。即ちグルーブに対してMSK変調す るアドレス情報と、グループに対してHMW変調するア ドレス情報としてのエンコード信号が生成され、セレク タ73に供給される。なお、MSK変調処理としては、 基準クロックに基づき $Cos(\omega t)$ と $Cos(1.5\omega t)$ 10 移送機構77によって一定速度で移送されるため、硝子 との2つの周波数を生成し、さらにアドレス情報から、 この基準クロックに同期した被変調データが所定のタイ ミング位置に含まれたデータストリームを生成する。そ して、例えば $Cos(\omega t)$ と $Cos(1.5\omega t)$ との2つ の周波数で上記データストリームをMSK変調し、MS K変調信号を生成する。なお、MSK変調でアドレス情 報が変調されない位置では、波形がCos(ωt)とされ た信号(モノトーンウォブル)を発生する。

【0192】またHMW変調処理としては、基準クロッ クに基づき、上記MSK変調処理で発生されるCos (ω t)と同期した 2 次高調波信号 (± Sin(2ωt)) を発生する。そして、HMW変調でアドレス情報を記録 するタイミング(このタイミングは、上記MSK変調が されていないモノトーンウォブルとなっているタイミン グとする。)で、上記2次高調波信号を出力する。この とき、入力されたアドレス情報のデジタル符号に応じ T、 $+Sin(2\omega t)$ と、 $-Sin(2\omega t)$ とを切り換 えながら出力する。そして上記MSK変調出力に、HM W変調出力としての2次高調波信号を加算する。この加 算された信号が、ウォブルアドレス信号のストリームと 30 して、セレクタ73に供給される。

【0193】ヘッド部84は、フォトレジストされた硝 子基板101にレーザービームを照射してグループトラ ックの露光を行う。スピンドルモータ76は硝子基板1 01を一定線速度で回転させる。回転サーボ制御はスピ ンドルサーボ回路79によって行われる。移送部77は 内周側から外周側へ、又は外周側から内周側へ、ヘッド 部84を定速度で移送する。これにより、ヘッド部84 からのレーザビームがスパイラル状に照射されていくよ うにする。移送部77の動作はヘッド移送制御部78に 40 よって行われる。

【0194】レーザ光源82は、例えばHe-Cdレー ザからなる。このレーザ光源82からの出射光を記録デ ータに基づいて変調する光変調部83としてはレーザ光 源82からの出射光をウォブル生成信号に基づいて偏向 する音響光学型の光偏向器(AOD)が設けられる。

【0195】セレクタ73では、プリレコーデッド情報 としてのウォブル波形のストリームとアドレス情報とし てのウォブル波形のストリームを選択してウォブル偏向 ドライバ81に供給する。ウォブル偏向ドライバ81

は、供給されるプリレコーデッド情報やアドレス情報と してのウォブル波形ストリームに応じて光変調部83に

46

おける光偏向器を駆動する。

【0196】従ってレーザ光源82から出力されたレー ザ光は、プリレコーデッド情報やアドレス情報としての ウォブル波形ストリームに応じて光変調部83で偏向さ れ、ヘッド部84によって硝子基板101に照射され る。上記のように硝子基板101はスピンドルモータ7 6によって一定線速度で回転され、またヘッド部84は 基板101のフォトレジスト面には、図39 (a) 又は (b) のようなウォブリングされたグループパターンが 感光されていく。

【0197】コントローラ70は、このようなマスタリ ング動作を実行制御するとともに、移送機構77の移送 位置を監視しながらプリレコーデッド情報発生部71、 アドレス発生部72、セレクタ73を制御する。

【0198】コントローラ70は、第1層L0、第3層 L2など奇数番目の記録層を形成するためのスタンパの 20 マスタリング開始時には、移送機構77に対して最内周 側(プリレコーデッドデータゾーンPR相当位置)を初 期位置とさせた後、硝子基板101のCLV回転駆動 と、トラックピッチ0.35μmのグルーブを形成する ためのスライド移送を開始させる。この状態で、プリレ コーデッド情報発生部71からプリレコーデッド情報を 出力させ、セレクタ73を介してウォブル偏向ドライバ 81に供給させる。また、レーザ光源82からのレーザ 出力を開始させ、変調部83はウォブル偏向ドライバ8 1からの駆動信号、即ちプリレコーデッド情報のFMコ ード変調信号に基づいてレーザ光を変調させ、硝子基板 101へのグルーブマスタリングを実行させる。これに より、第1層L0、第3層L2のプリレコーデッドデー タゾーンPRに相当する領域に、プリレコーデッド情報 に基づいてウォブリングされたグルーブのマスタリング が行われていく。

【0199】その後、コントローラ70は、移送機構7 7の位置がRWゾーンに相当する位置まで進んだことを 検出したら、セレクタ73をアドレス発生部72側に切 り換えると共に、アドレス発生部72からアドレス値を 順次発生させるように指示する。例えば第1層L0の生 成に用いるスタンパのためのマスタリング時であれば、 「020000h」~「17644ch」のアドレス値 を順次発生させるようにする。また移送機構77には、 トラックピッチ 0.32 μ mのグルーブを形成するよう にスライド移送速度を低下させる。

【0200】これによりアドレス発生部72からアドレ ス情報に基づくウォブル波形ストリームがウォブル偏向 ドライバ81に供給され、レーザ光源82からのレーザ 光は変調部83においてウォブル偏向ドライバ81から 50 の駆動信号、即ちアドレス情報のMSK/HMW変調信 号に基づいて変調され、その変調レーザ光により硝子基 板101へのグルーブマスタリングが実行される。これ により、RWゾーンに相当する領域に、アドレス情報に 基づいてウォブリングされたグルーブのマスタリングが 行われていく。コントローラ70は移送機構77の移送 がリードアウトゾーン (又はアウターゾーン) の終端に 達したことを検出したら、マスタリング動作を終了させ る。

【0201】またコントローラ70は、第2層L1、第 パのマスタリング開始時には、移送機構77に対して最 外周側(アウターゾーン相当位置)を初期位置とさせた 後、硝子基板101のCLV回転駆動と、トラックピッ チ0.32μmのグルーブを形成するようにスライド移 送を開始させる。そしてこの場合は、まずセレクタ73 をアドレス発生部72側に切り換えると共に、アドレス 発生部72からアドレス値を順次発生させるように指示 する。例えば第2層L1の生成に用いるスタンパのため のマスタリング時であれば、「084bb3h」~「1 dffffh」のアドレス値を順次発生させるようにす 20

【0202】これによりアドレス発生部72からアドレ ス情報に基づくウォブル波形ストリームがウォブル偏向 ドライバ81に供給され、レーザ光源82からのレーザ 光は変調部83においてウォブル偏向ドライバ81から の駆動信号、即ちアドレス情報のMSK/HMW変調信 号に基づいて変調され、その変調レーザ光により硝子基 板101へのグループマスタリングが実行される。これ により、RWゾーンに相当する領域に、アドレス情報に 基づいてウォブリングされたグルーブのマスタリングが 30 行われていく。

【0203】コントローラ70は移送機構77の移送が プリレコーデッドデータゾーンPRに相当する位置に達 したことを検出したら、トラックピッチ0.35μmの グルーブを形成するためのスライド移送を開始させる。 この状態で、プリレコーデッド情報発生部71からプリ レコーデッド情報を出力させ、セレクタ73を介してウ ォブル偏向ドライバ81に供給させる。また、レーザ光 源82からのレーザ出力を開始させ、変調部83はウォ ブル偏向ドライバ81からの駆動信号、即ちプリレコー 40 デッド情報のFMコード変調信号に基づいてレーザ光を 変調させ、硝子基板101へのグループマスタリングを 実行させる。これにより、第2層L1、第4層L3・・ ・のプリレコーデッドデータゾーンPRに相当する領域 に、プリレコーデッド情報に基づいてウォブリングされ たグルーブのマスタリングが行われていく。そしてプリ レコーデッドデータゾーンPRのの終端に達したことを 検出したら、マスタリング動作を終了させる。

【0204】このような動作により、硝子基板101上

ーブに対応する露光部が形成されていく。その後、現 像、電鋳等を行ないスタンパーが生成される。スタンパ ーとしては、第1層用スタンパ、第2層用スタンパ・・ ・第 n 層用スタンパがそれぞれ製造されることになる。 【0205】5-2. 製造手順

上記のように各記録層についてのスタンパが製造された 後のディスク製造手順を図45に示す。

【0206】 <手順P1>例えばポリカーボネートによ る基板RLについて第1層用スタンパを用いてインジェ 4層L3など偶数番目の記録層を形成するためのスタン 10 クションを行い、グループパターンを転写して、スパッ タ装置により第1層L0としての記録膜を形成する。

> 【0207】<手順P2>第2層用スタンパを用いてイ ンジェクションを行い、グループパターンが転写された 中間層MLを形成して、スパッタ装置により第2層L1 としての記録膜を形成する。

> 【0208】 <手順P3>第 n層用スタンパを用いてイ ンジェクションを行い、グルーブパターンが転写された 中間層MLを形成して、スパッタ装置により第n層Ln-1としての記録膜を形成する。

【0209】<手順P4>1層ディスクの製造の場合 は、上記手順P1で形成された層の上に、厚み約100 μmのカバー層CVLを形成する。

<手順P5>2層ディスクの製造の場合は、上記手順P 1、P2で形成された層の上に、厚み約75μmのカバ 一層CVLを形成する。

<手順P6>n層ディスク(この場合3層以上)の製造 の場合は、上記手順P1、P2、P3で形成された層の 上に、厚みが100-(n-1)×25μmのカバー層CV しを形成する。

【0210】1層ディスクの製造の場合は、上記手順P 4で形成されたディスクに対して、BCA記録を行うこ とで、ディスク1が完成される。2層ディスクの製造の 場合は、上記手順P5で形成されたディスクに対して、 BCA記録を行うことで、ディスク1が完成される。3 層ディスクの製造の場合は、上記手順P6で形成された ディスクに対して、BCA記録を行うことで、ディスク 1が完成される。

【0211】以上の製造手順からわかるように、1層デ ィスクは、 $P1 \rightarrow P4 \rightarrow BCA$ 記録で製造される。2層 ディスクは $P1 \rightarrow P2 \rightarrow P5 \rightarrow BCA$ 記録で製造され る。 n層ディスクはP1→P2→P3→P6→BCA記 録で製造される。手順P1までの工程は全てのディスク で共通化される。また例えば2層ディスクと3層ディス クでは手順P1、P2が共通化されるなど、工程は効率 化される。

【0212】5-3. BCA記録装置

BCA記録を実行するBCA記録装置を図46に示す。 BCA記録装置置は、コントローラ90、BCAデータ 発生部91, BCAエンコーダ92、レーザドライバ9 にPBゾーン及びRWゾーンとしてのウォブリンググル 50 3、光学ヘッド94、移送機構95、スピンドルモータ 96、ヘッド移送制御部97、スピンドルサーボ回路9 8を備える。

【0213】上述のように製造されたディスク1は、ス ピンドルモータ96によって例えば一定角速度で回転さ せる。回転制御はスピンドルサーボ回路98によって行 われる。また移送機構95は、光学ヘッド94をディス クのBCAの範囲に移送させる。BCAデータ発生部9 1は、各ディスクに固有のユニーク I D としての情報を 発生する。そのユニークIDとしてのデータはBCAエ ンコーダでエンコードされる。レーザドライバ93は、 エンコードデータに基づいて、光学ヘッド94内のレー ザ出力をオン/オフ変調制御する。コントローラ90は これらの動作の実行制御を行う。

【0214】このようなBCA記録装置によって、光学 ヘッド94からは高パワーのレーザ光がユニークIDデ ータのよって変調されて出力され、またディスク96が CAV回転されることで。ディスク1のBCAとして同 心円状のバーコード情報としてBCAデータが記録され ることになる。

【0215】以上、実施の形態のディスク及びそれに対 20 応するディスクドライブ装置、ディスク製造方法につい て説明してきたが、本発明はこれらの例に限定されるも のではなく、要旨の範囲内で各種変形例が考えられるも のである。

[0216]

【発明の効果】以上の説明から理解されるように本発明 よれば以下のような効果が得られる。本発明のディスク 記録媒体、又はディスク製造方法によれば、記録層が1 つの1層ディスク、及び記録層が複数の複数層ディスク としての種別において、第1層となる記録層は、ディス 30 ク厚み方向において、記録又は再生のための光が入射さ れるカバー層表面からの距離が同一とされる。このた め、1層ディスクと、2層、3層、或いは更に多数層の 複数層ディスクのそれぞれにおいて、第1層としての記 録層(例えばフェーズチェンジ記録膜の記録層)はポリ カーボネート基板上に同様に形成することができ、製造 工程の共通化が図られると共に、1層ディスク、複数層 ディスクとも同様の記録再生特性を得ることができる。 また複数層ディスクにおいては、第2層以降の記録層 は、第1層よりもカバー層表面に近づく位置に形成され 40 情報等を、トラックのウォブリングによるプリレコーデ ているため、第2層以降の記録層は、それぞれ各記録層 からカバー層表面までの距離が短くなる。つまり、各層 からみてカバー層の厚さがうすくなる。これによりディ スクと光ビームのチルト(傾き)許容角度がひろがる。 即ち、第2層以降の記録層のチルトマージンを、第1層 の記録膜に比較してゆるめることができるため、記録再 生特性の向上とディスク生産性の向上、及びコストダウ ンを促進できる。

【0217】また、第1~第nの複数の記録層におい て、奇数番目の記録層は、ディスク内周側から外周側に 50 nの記録層のディフェクト管理情報を記録することによ

50

向かって記録又は再生が行われ、偶数番目の記録層は、 ディスク外周側から内周側に向かって記録又は再生が行 われるようにされている。従って、例えば第1層の記録 再生が外周側で終了した時点で、第2層の記録再生を即 座に外周側から行うことができる。つまり或る記録層か ら次の記録層に記録再生動作を進める際に、外周から内 周へ(或いは内周から外周へ)のフルシークを必要とせ ずに連続して記録再生することができ、ビデオデータの 記録再生等の、高転送レートのリアルタイム記録を長時 間行うことができる。

【0218】また第1~第nの複数の記録層において、 奇数番目の記録層は、ディスク内周側から外周側に向か って順にアドレスが記録されており、偶数番目の記録層 は、奇数番目の記録層の同じ半径位置のアドレスの補数 をとって外周側から内周側にアドレスが記録されてい る。つまり、第1層、第3層などの奇数番目の記録層で は、内周から外周へアドレスはカウントアップされ、第 2層、第4層などの偶数番目の記録層では、外周から内 周へカウントアップされる。偶数番目の記録層では、奇 数番目の記録層のアドレスの補数をとってつかうことに より、層 (レイヤ) 内のアドレスは、1つの層のレイヤ 内のアドレスのビット数であらわせられることになり、 複数層による大容量化の際のアドレス方式として好適で ある。また奇数番目の記録層と、偶数番目の記録層の、 アドレスに対する半径の位置関係も知ることができる。

【0219】またディスク記録媒体固有のユニークID が、例えばBCAとして述べたように、記録層を焼き切 る記録方式で、第1の記録層にのみ記録されている。第 1の記録層を焼ききる記録方式により半径方向にバーコ ード上の信号を記録した際、厚み方向に同じ位置にある 他の記録層にダメージが生ずることが考えられ、他の層 に記録しても信頼性のあるユニークIDを記録できない 可能性がある。従って、第1の記録層にのみ記録するこ とで、ユニークIDの記録再生の信頼性を向上できる。

【0220】また第1~第nの各記録層に、記録再生の ための管理情報を、ディスク上にスパイラル状に形成す るグルーブのウォブリングによって再生専用情報として 記録している。例えば管理情報として、記録再生パワー 条件等のディスク情報、コピープロテクションにつかう ッド情報として各記録層に記録することで、管理情報と して信頼性の高い記録を行うことができるとともに、各 層で管理情報読み込めるため、アクセス性がよいものと なる。

【0221】また、第1~第nの記録層に、記録テスト エリアを設けることにより、各層で、各層に適した、記 録テストを行い、適切な記録再生条件を見いだすことが できる。

【0222】また、第1~第nの記録層に、第1から第

り、すべての記録層のディフェクト管理情報を一元的に 扱うことができる。また、例えば第1の記録層で、ディ フェクト管理情報を記録再生できなかった場合、第2 層、第3層などへ、ディフェクト管理情報の記録位置を 交替していくことができ、信頼性の高いディフェクト管 理を行うことができる。

【0223】また第1~第nの記録層に、交替エリアを 設けることにより、第1から第nの記録層に、同じ容量 の交替エリアを設けることができ、各記録層でのディフ ェクトマネジメント効率を有効に行うことができる。ま 10 た、アクセス性よく使用できる。

【0224】本発明のディスクドライブ装置は、1層デ ィスク及び複数層ディスクに対応し、特にレーザ光照射 を実行する記録層に応じて、球面収差を補正できるよう にしている。これにより、1層ディスク及び複数層ディ スク、さらには複数層ディスクの各記録層に、それぞれ 適切に対応して記録再生を行うことができる。またディ スク記録媒体が装填された際には、1層/複数層のディ スクの種別に関わらず、第1層に対応する球面収差補正 を実行させる。第1層のディスク厚み方向の位置は各種 20 たウォブル信号の説明図である。 別のディスクで同一であるため、各種別ディスクに好適 且つ効率よく対応できるものとなる。また、ディスク記 録媒体が装填された際に、第1層において記録層を焼き 切る記録方式で記録されているディスク記録媒体固有の ユニークIDを読み出すようにすることで、上記各種デ ィスクに対応してユニークIDを読み出せる。

【0225】また複数層ディスクが装填された場合、第 1層~第n層のいずれかから、スパイラル状に形成され たグルーブのウォブリングによって再生専用情報として 記録されている記録再生のための管理情報を読み出すよ 30 うにしている。つまり、例えば第1層で管理情報が読み 出せなくても、他の記録層で読み出せれば記録再生動作 を実行できるものとなり、動作の信頼性を向上させるこ とができる。また複数層ディスクに対しては、第1層~ 第n層のそれぞれにおいて用意されているテストエリア において、テスト記録を実行するようにすることで、各 層毎に記録再生条件を設定でき、適切な記録再生動作を 実現できる。

【0226】また、複数層ディスクに対して、第1層~ 第 n 層についてのディフェクト管理情報を、第 1 層~第 40 n層のそれぞれにおいて用意されているディフェクト管 理エリアのうちのいずれかに記録するようにすること で、すべての記録層のディフェクト管理情報を一元的に 扱うことができる。また、例えば第1の記録層で、ディ フェクト管理情報を記録再生できなかった場合、第2 層、第3層などへ、ディフェクト管理情報の記録位置を 交替していくことができ、信頼性の高いディフェクト管 理を行うことができる。

【0227】また、複数層ディスクが装填された場合 は、第1層から第1層に順次、記録又は再生を進行させ 50 構造の説明図である。

ていくようにし、さらに奇数番目の記録層に対する記録 又は再生時には、ディスク内周側から外周側に向かって 記録又は再生を実行し、偶数番目の記録層に対する記録 又は再生時には、ディスク外周側から内周側に向かって 記録又は再生を実行するようにすることで、外周から内 周又は内周から外周へのフルシークすること無く記録再 生を継続でき、ビデオデータの記録再生等の、高転送レ ートのリアルタイム記録を連続して長時間行うことがで きる。

【0228】そして以上のことから、本発明は大容量の ディスク記録媒体として好適であるとともに、ディスク ドライブ装置の記録再生動作性能も向上されるという大 きな効果が得られる。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の実施の形態のディスクのグループの説 明図である。

【図2】実施の形態のディスクのグルーブのウォブリン グの説明図である。

【図3】実施の形態のMSK変調及びHMW変調を施し

【図4】実施の形態のMSK変調の説明図である。

【図5】実施の形態のMSK変調ウォブル信号を復調す るMSK復調回路のブロック図である。

【図6】実施の形態の入力されたウォブル信号と同期検 波出力信号の波形図である。

【図7】実施の形態のMSKストリームの同期検波出力 信号の積算出力値、積算出力値のホールド値、MSK復 調された被変調データの波形図である。

【図8】実施の形態のHMW変調の説明図である。

【図9】実施の形態のHMW変調ウォブル信号を復調す るHMW復調回路のブロック図である。

【図10】実施の形態の基準キャリア信号と被変調デー タと被変調データに応じて生成された2次高調波信号波 形の波形図である。

【図11】実施の形態の生成されたHMWストリームの 波形図である。

【図12】実施の形態のHMWストリームの同期検波出 力信号、同期検波出力信号の積算出力値、積算出力値の ホールド値、HMW復調された被変調データの波形図で ある。

【図13】実施の形態のディスクレイアウトの説明図で ある。

【図14】実施の形態のPBゾーン及びRWゾーンのウ ォブリングの説明図である。

【図15】実施の形態のプリレコーデッド情報の変調方 式の説明図である。

【図16】実施の形態のフェイズチェンジマークのEC C構造の説明図である。

【図17】実施の形態のプリレコーデッド情報のECC

【図18】実施の形態のフェイズチェンジマーク及びプリレコーデッド情報のフレーム構造の説明図である。

【図19】実施の形態のディスクのRUBとアドレスユニットの関係及びアドレスユニットを構成するビットブロックの説明図である。

【図20】実施の形態のアドレスユニットのシンクパートの説明図である。

【図21】実施の形態のシンクパート内のモノトーンビットと被変調データの説明図である。

【図22】実施の形態のシンクパート内の第1のシンク 10 ビットの信号波形と被変調データの説明図である。

【図23】実施の形態のシンクパート内の第2のシンク ピットの信号波形と被変調データの説明図である。

【図24】実施の形態のシンクパート内の第3のシンクビットの信号液形と被変調データの説明図である。

【図25】実施の形態のシンクパート内の第4のシンクビットの信号波形と被変調データの説明図である。

【図26】実施の形態のアドレスユニット内のデータパートのビット構成の説明図である。

【図27】実施の形態のデータパートのビット"1"を 20 表すADIPビットの信号波形と被変調データの説明図 である。

【図28】実施の形態のデータパートのビット"0"を表すADIPビットの信号波形と被変調データの説明図である

【図29】実施の形態のアドレスフォーマットの説明図である。

【図30】実施の形態のADIPビットによるアドレス情報内容の説明図である。

【図31】実施の形態のアドレス復調回路のプロック図 30 ECCエンコーダ/デコーダ、58 ウォブル回路、5

【図32】実施の形態のアドレス復調回路の制御タイミングの説明図である。

【図33】実施の形態のアドレス復調回路でHMW復調した際の信号の波形図である。

【図34】実施の形態のアドレス復調回路でHMW復調

した際の信号の波形図である。

【図35】実施の形態の1層、2層、n層ディスクの層構造の説明図である。

【図36】実施の形態の1層ディスクのエリア構造の説明図である。

【図37】実施の形態の2層ディスクのエリア構造の説明図である。

【図38】実施の形態のn層ディスクのエリア構造の説明図である。

【図39】実施の形態のディスクのスパイラル状態の説明図である。

【図40】実施の形態のディスクドライブ装置のブロック図である。

【図41】実施の形態のディスクドライブ装置の処理のフローチャートである。

【図42】実施の形態のディスクドライブ装置の球面収 差補正機構の説明図である。

【図43】実施の形態のディスクドライブ装置の球面収 差補正機構の説明図である。

【図44】実施の形態のマスタリング装置のブロック図である。

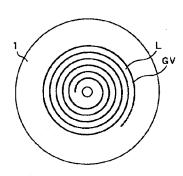
【図45】実施の形態のディスク製造手順の説明図であ ス

【図46】実施の形態のBCA記録装置のブロック図である。

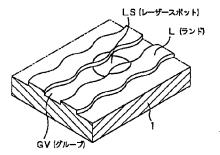
【符号の説明】

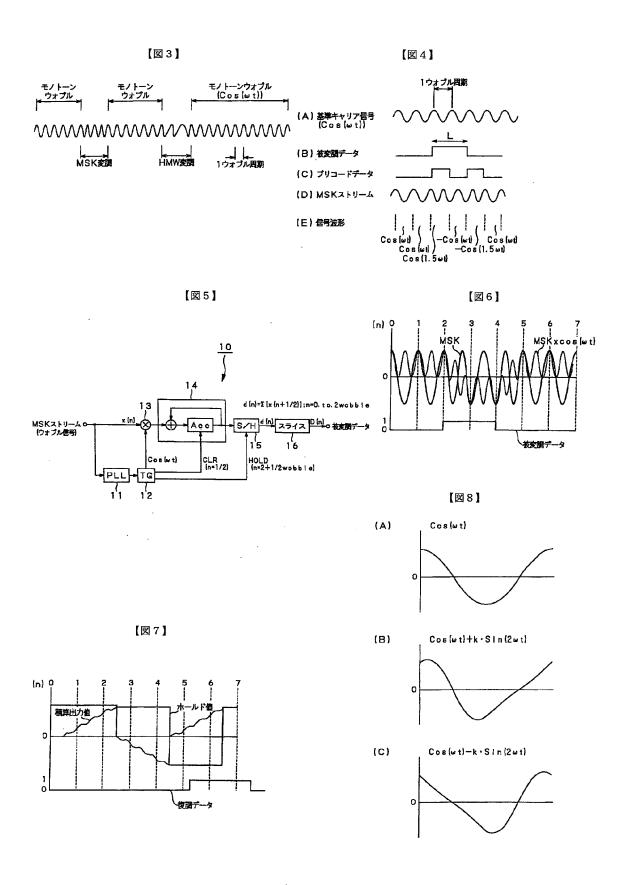
1 ディスク、51 ピックアップ、52 スピンドル モータ、53 スレッド機構、54 マトリクス回路、 55 リーダ/ライタ回路、56 変復調回路、57 ECCエンコーダ/デコーダ、58 ウォブル回路、5 9 アドレスデコーダ、60 システムコントローラ、 61 サーボ回路、62 スピンドルサーボ回路、63 レーザドライバ、120 AVシステム、RL 基 板、CVLカバー層、CVLs カバー層表面、L0 第1層、L1、第2層、Ln-1第n層



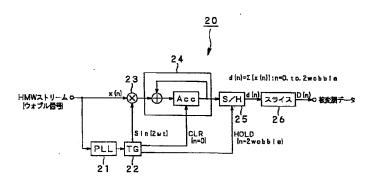


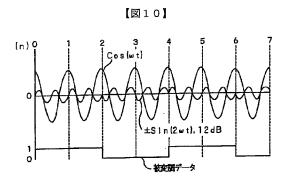
[図2]

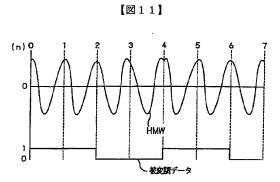




【図9】

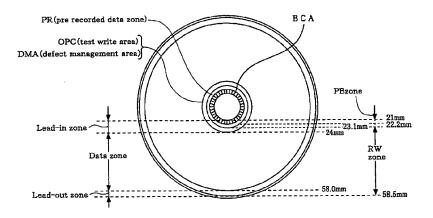


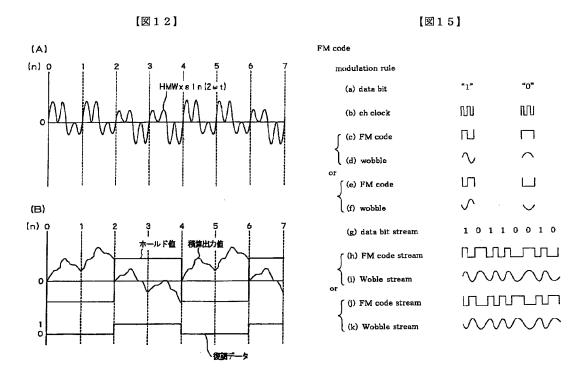


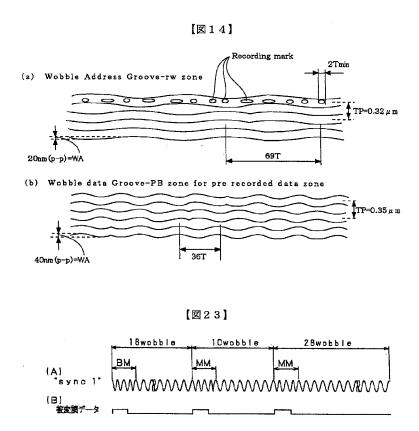


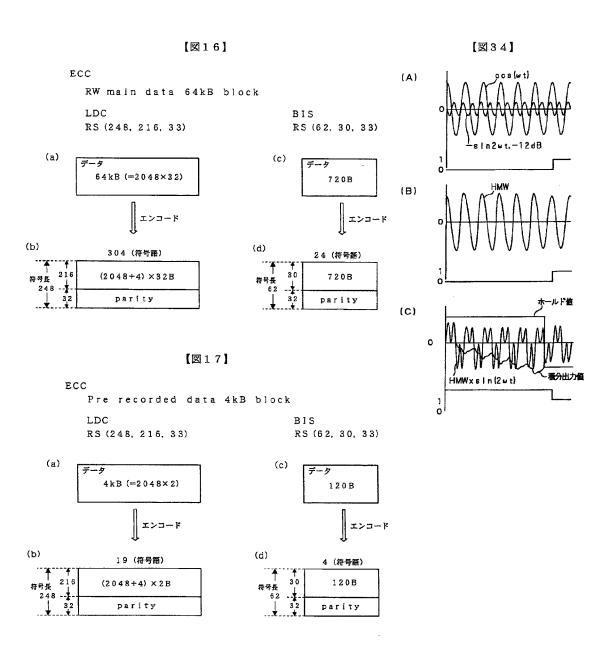
[図13]

Disc Layout





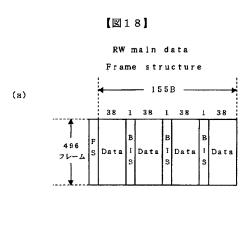




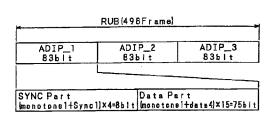
[図21]

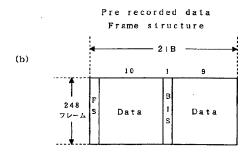
:	56wobble
	BM_
(A)	
monotone bit	
(B)	
MSK 被変調デー タ	

(A)

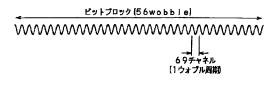


【図19】





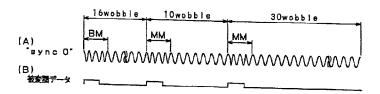
(B)



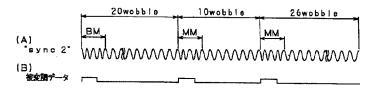
【図20】

Sync	8 b l t			De	te7	561 t				
		L		_						
			_							
		/Sync4b								_
		Sync4b monotone		1° mone	tone	Sync *2*	monote	on B	Sync	•3

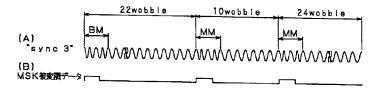
[図22]



【図24】



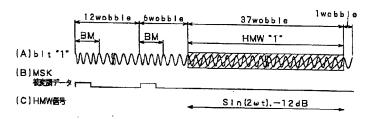
【図25】



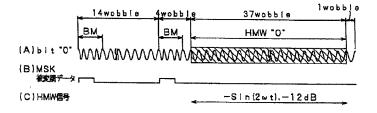
【図26】

			ADIP8	351t			
Sync	Bbīt			Data	75 b lt		
		J		Mon	otone15	blt/ADIF	-60blt
monotone bit	4ADIP blt	monotone blt	4ADIP bit		4ADIP blt	monotone blt	4ADIP blt
ADIbio	ck *1*	ADIblo	ck "2"			ADIblo	ck "15"

【図27】



【図28】



[図29]

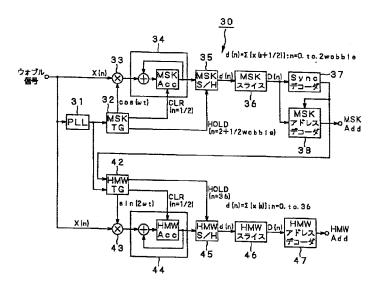
	10	_	_	_	_	1	_	_	-		_	_	-	_		_				_		_	_		 .					
	63 64 55	┿	╈	+	+	╁	┿	+	╫	+-	╁	le	╁	2	+	╁	╁	╁	┢	+	╄	+	Ł	Ļ	-		1	Ļ	L	Ľ
	133	+	╈	\top	+	+	╈	✝	+	╁	2	CHI	=	2	+		ONLONG CHALCHALCHALCHALCHALCHALCHALCHALCHALCHAL	BI NI MI MI MI MI MI MI MI MI	9	+-	MI MI MI MI MI	CHI	ΙΞ	2	4	-	MINISTER NI MINISTER NI MI	ON CON CON CON CON CON CON CON CON CON C	嘼	ON DIN DIN DIN DIN DIN DIN DIN DIN DIN DI
	25	Т	Т	T	T	1	+	T	✝	†	ΙĒ	12	5	3	+	愷	l S	橿	붆	+-	橿	-		9	Н	\vdash		똕	橿	懩
	19	Ι	Т	Т	Т	T	T	1	T	+	N M	İŞ	ΤĒ	Į	T	ᄩ	ㅎ	턑	<u>S</u>	+		18	1	틍	-	\vdash	橿	흥	는	Ħ,
	1909	Т	Т	Т		Т	Т	T	T	1	Ę	19	1	9	1	ΙĒ	ᅙ	녙	흅	┿	╂≣	틍	든	ON DATION	+	\vdash	-	븒	분	틍
),	8		Ι	Т	Т	Т	1	T	T	1	E	İĝ	ŧ	2	1-	틭	18	ᄩ	ON ON ON	╁	듵	匮	ᄩ	븅	+	┢	┼	뢍	嵳	磨
₹.	48		Ι	I	Т	Т	Т	T	1	T	15	19	E	良	1	Ē	15	턀	호	+-	Ē	흅	붙	녆	┨	\vdash	╀	훙	픈	틍
™ = HMW″0″	10 11 12 13 14 15 16 17 18 19 20 21 22 23 24 25 26 27 28 29 30 31 32 33 34 35 36 37 38 39 40 41 42 43 44 45 46 47 48 48		\perp	L	Г	Τ	Т	Т	Τ	1	=	1	MINIMINIMINIMINIMINIMINIMINIMI	CHI CHI CHI CHI CHI CHI CHI CHI CHI CHI	1	팋	톃	臣	l ē	+	憧	흅	憧	녆	1	\vdash	든	븅	픋	틍
≥	8			L	Т	Ι	Г	Т	Т	Т		19	厚	इं	T	賃	ş	冒	盲	t	N M I M I M	8	懛	호	1	\vdash	퉅	틍	픋	흥
	54	\perp			L	Г	Γ	L	Τ	Т	IN IN IN	18	Ī	2	Т	匤	2	豆	호	†	量	호	憧	녆	1	\vdash	懛	튱		틍
!!	4	丄	\perp	L		L	Т	Γ	Τ		E	2	Ī	2	T	Ē	9	臺	ş	1	量	흏	憧	ड़ि	1	H	愷	툲	뤁	증
₽	43		L	L	L	L	Ι		Г	Ι	5	1€	=	2	Τ	E	1	臣	2	T	ŧ	喜	量	वि	1	\vdash	를	튱		틍
	4	1	┸	丄	L	L	L	L	L	Γ	MI MI MI MI MI MI	2	E	₽	Ι	=	2	THE REAL PROPERTY.	2	1	MI MI	8	팋	इं	1	\vdash	틭	흏	킅	ᇹ
	4	1	1_	┸	L	L		Ш		L	E	2	Ę	2	Τ	=	2	=	€	1	=	8	恒	9	1	\vdash	惶	皮	를	ᅙ
<u>"</u>	8	4	┸	丄	上	L	_	L			Į.	2	H	8		E	2	=	1	1	量	2	匤	享	1	\vdash	恒	ē	=	5
1	<u>s</u>	┸	1	上	1_	L	┸	1_	L		三	욯	Ξ	웊		=	₽	=	오	Т	宣	2	屋	2	1	\vdash	臣	হ	=	ĝ
≦	1 2	1	┺	┺	╄	1_	上	L	L	┖	室	1€	=	3		*	2	E	£	Г	=	12	E	2	1	Г	E	ड़ि	Ē	2
≩	<u> </u>	+	╀	╀-	╀-	╄	_	L	丄	┺		18	室	8	L	Ξ	8	E	₹		Ξ	£	E	₽	1		=	3	5	호
	8	╀	1	L	↓_	↓_	┖	↓_	L	↓_	豆	18	互	18		Ξ	€	H	£		×	£	E	2	1	Г	1	1	豆	\$
= HMW"1"	<u> </u>	╀	╄-	1	↓_	╄	L	L	↓_	上	THI IN IN IN IN IN	18	KINTHI MI MI MI MI	울	L	Ξ	1	Ξ	£		MI MI MI MI MI MI	₽	Ξ	2	1	Г	MINIMINISTEM MINIMINISTEM IN M	9	E	2
돌	<u> </u>	╄	╀	↓_	╀_	<u> </u>	↓_	↓_	65	丄	三	물	三	冟	L	Ξ	울	Ξ	웆		Ŧ	£	=	2]	Г	=	§		室
	1 2	╀	+-	╀	╄	╄	! -	┞	2	↓_	匤	屠	=	濐	L	三	呈	Ξ	£		Ξ	呈	=	₽]		5	2	豆	2
	13	╄	╀	╄	╄	-	160	_	ᆮ	ļ.,	三	暑	三	물	_	×	呈	匤	呈	_	Ξ	£	Ħ	3]		=	2	≣	呈
3 = cos1.5w	8	╀	╂	⊢	-	-	2	_	⊢	-	三	뚢	Ξ	올	↓_	匤	13	三	올	L	臺	율	Ξ	8]		III	¥	Ξ	오
ιċ	5	╀	┼-	╀	m	⊢	두	┡-	▙	┡	三	懩	E	몰	L	Ξ	13	Ξ.	욡	_	室	3	豆	3]	L	E	욯	÷	£
S.	12	╀	╁	⊢	2	⊢		⊢	⊢	┡-		美	Ξ	瞏	┺	室	鼍	玉	욯		菫	3	薑	올]		181	욡	=	₽
ĕ	12	╀	23	┾	F	⊢	├-	⊢	╀	₩	茎	葁	M IN MI	훓	_	臺	뫁	三	1	<u> </u>	三	₽.	匤	웊	1	L.	豆	£	3	₽
.,	100	┿	巳	₩	╁	⊢	-	⊢	⊢	╄	=	¥	=	懩	┞	Ξ	葁	匤	嵳	ļ_	물	뫁.	匤	呈	1	L	=	暑	÷	S.
	15	╁	╀	╂	╂╌	┝	⊢	┝	╌	-	본	흕	三	篒	╄	匤	鼍	Ξ	嵳	L	Ξ	逞.	三	呈	1	L	薑	£	Ξ	웊
က	 ₹	╁╾	╁╌	╁	⊢	╁	┢	⊢	9	╀	=	틍	H	흕	⊢	E	iş.	=	嵳	╙	Ξ	嵳	Ξ	!	1	<u>_</u>	三	3	Ξ	욯
	18	+	+	t	╁	├-	┢	┝╌	2	╌	NI MI MI MI MI MI	통	Ξ	픙	├-	=	腾	MI MI MI MI MI MI MI MI MI MI MI MI MI M	ON ON ON ON ON ON ON ON ON ON ON ON ON O	├-	MINIMIMIMIMIMIMIMIMIMIMIMIMIMIMIMIMIMIM	Ĕ.	臺	ığ.	1	<u> </u>	王	€.	₹	올
	2	╁╌	+	╁╌	╁	┰	8	┼	=	-	픈	총	1	흥	⊢	=	통	=	<u>*</u>	<u> </u>	=	¥	≖	Ě	1	⊢	MINIMIMIMIMI	呈	国	울
₹	=	T	†	✝	†	H	2	┼	-	┪	12	틍	MI MI MI	8	-	墨	틍	=	*	-	=	틍	=	흕	1	<u> </u>	=	美	Ξ	흦
<u> </u>	富	†-	t	┢	6	┪	-	1	├	┼~	를	호	를	틍	├	₽	픙	=	흥	┝	=	틍	=	틍	1		*	훚	=	≝∣
ີທ	9	T	✝	✝	2	┢	t	t	1	┪	M 1 M 1 M	튭	를	틍	┝	ቔ	틍	=	*	-	픈	틍.	프	*	1	_	=	횽	트	흦
္ပ	=	\top	6	t	ᄂ	┪	┪		1	t	=	흅	를	흏	⊢	=	틍	=	2	H	=	8	픈	틍	1	⊢	=	릙	≝	쵥
2 = cos1.0w	17	1	2		Т	_	_	_	Ι	1	-	-	▐▀	 ~	┝	=	=	=	3		=	=	*	*	1	⊢	Œ	*	ᆂ	单
177	16	T	1=			Ι-	┪	 	\vdash	1	1	က	┢	က	1-		ေ	Н	3	├	Н	3	⊢	3	ł	-	 		┝╾┥	
[24]	9	Т	Т			_	Г	1	Н		_	2	Н	7	Н	Н	2	Н		H	\vdash	2	⊢	-	ł	-	H	2 3	Н	2 3
	4	1	1	Г	T				Г		60	⊨	က	-	 	က	-	3	1 2	\vdash	3		3	1 2	1	-	ы		6	끡
_	13	T	Т	Г	Ι-						2	T	2		-	~	-	7		Н	8 3	H	2	 	1	┢	2	H	2	\dashv
.≩	12	Т	Г	Г	Г					П	F	_		Н	┢	-	Ι	_		H	1	H		-	ł	-	=	Н		\dashv
1] = cos1,5w	ш	L							_		Г	_		Г	_	┢	Н			-	Н	\vdash	\vdash	_	ł	┝	-	Н	H	\dashv
ĹΩ	10	Г							Г					_	Г		П							\vdash	t	-		Н	Н	\dashv
ö	ெ											Г			Г			П				Н	_	\vdash	1	<u> </u>		Н	\vdash	\dashv
H	8	<u> </u>	L	L	L													П					_		1	_		М	П	\neg
	7	丄	_	L																					1		Н			┪
	9	_		_	L.,	L																			1	\Box		П	\sqcap	ヿ
	2	ـــ	L		<u> </u>	Ш	_																		1	Г		П	\Box	┪
_	4	┖	L	L_	<u> </u>	_	<u> </u>	ш		Ш	Ц	_													١.			П	\sqcap	⊣
న్ '	3	┞-	<u> </u>	L_			L_		_																				\Box	ヿ
= cos1.0w	7	3	3	က	3	8	1 2 3	1 2 3	3	3	3	3	3	3	ε	3	3	3	3	3	3	3	3	3		က	3	က	3	က
80	0 1	12	- 5	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	1 2	1 2	2	2		123	1 2 3	1 2 3	12	1 2
ၓ		1=	드	-	ΙΞ.	_	=		Ε.	드	Ι=		ш	-	드	드	듸	듸		듸	1	_	1	-			1	-	\equiv	-
11	위	Ę	٦	monotone	_	monotone	_	9	_	топосоле	<u> </u>	_	_	-	2	-	_		اے	2	•	<u>.</u>]	,,			9			, [\Box
	<u> </u>	片	Įĕ	る	2	윷	<u>ک</u>	矣	ğ	욁	F_	٦	-	ادا	يَدِ	-	,0	<u>, </u>	인	ŝ	-	0	1,,	0		ğ		္ဝ	;-[의
٠ا	동	١Ĕ	sync0	۱Ĕ	sync1	Ĕ	sync2	텕	sync3		ä	Data"0'	Data"1	Data"0"	١٤	Data"1	Data"0"	Data"1"	Data"0"	2	ata	ž.	ta	Ē		2	멽	멸	희	의
	WobbleNo.	monatone 1 2	Ī	ΙĔ	~	Ĕ		monotone	"	Ĕ	Data"1"	Õ	م		monotone	Õ	۵	ã	ۃ	monotone	Data"1"	Data"0"	Data"1"	Data"0"		monotone	Data" I	Data"0"	Data"	Data"0"
	ş							П	П				Н	\dashv	\neg	\vdash	\vdash	\dashv	\dashv			_	_				Н	\vdash	\dashv	\dashv
	ADIPNO	0	-	~	က	4	2	9	7	8	6	10	-	2	13	4	12	9	-	œ	19	20	21	22		78	79	8	-	82
	¥	L	L	L.								_	-		-	_	-	_	-	_	_	7	~	~				ω	8	∞
		_				_				_	_					_		_							L	ـــا				

[図30]

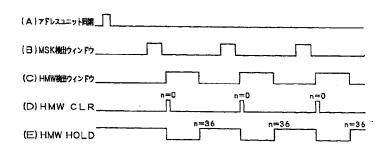
	ECC						
	Nibbl	e (4)	oit)based ID RS (15 9 7)	Layer		3 bit
	111001), buscu 115 145 (10, 0, 17	RUB		19 bit
					Address numb	er/RUB	2 bit
					Aux data		12 bit
					Parity		24 bit
total 15	nibble				Total		60 bit
							
•	Nibble	0				RUB no. bit 18	†
1	Nibble	1	RUB no. bit 17	RUB no bit 16		RUB no. bit 14	ADIP
ļ	Nibble	2	RUB no. bit 13	RUB no bit 12	RUB no. bit 11	RUB no. bit 10	Address
, · · · · · · · · · · · · · · · · ·	Nibble	3	RUB no. bit 9	RUB no bit 8	RUB no. bit 7	RUB no. bit 6	6 nibbless
data 9nibble	Nibble	4	RUB no. bit 5	RUB no bit 4	RUB no. bit 3	RUB no. bit 2	
Ampore	Nibble	5		RUB no bit 0	address no. bit1	address no. bit0	+
	Nibble	6	reserve bit 11	reserve bit 10	reserve bit 9	reserve bit 8	Aux data
i	Nibble	7	reserve bit 7	reserve bit 6	reserve bit 5	reserve bit 4	3 nibbles
. ↓	Nibble	8	reserve bit 3	reserve bit 2	reserve bit 1	reserve bit 0	+
4	Nibble	9	parity bit 23	parity bit 22	parity bit 21	parity bit 20	
	Nibble	10	parity bit 19	parity bit 18	parity bit 17	parity bit 16	Nibbled
parity	Nibble	11	parity bit 15	parity bit 14	parity bit 13	parity bit 12	based
6nibble	Nibble	12	parity bit 1	parity bit 10	parity bit 9	parity bit 8	ID-RS
ŀ	Nibble	13	parity bit 7	parity bit 6	parity bit 5	parity bit 4	ECC
+	Nibble	1.4	parity bit 3	parity bit 2	parity bit 1	parity bit 0]6 nibble

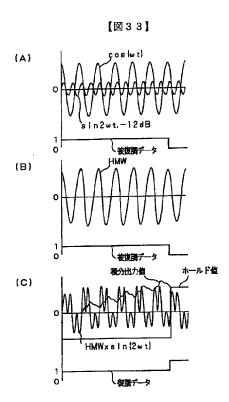
*parity bits are recorded as inverted bits

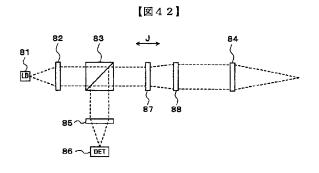
【図31】

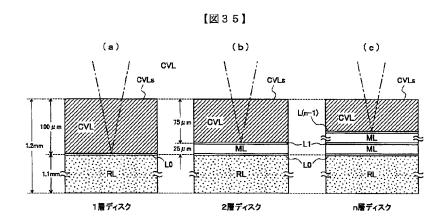


【図32】





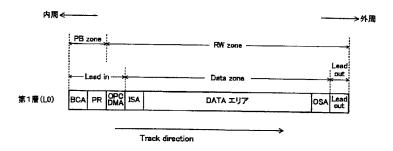




(d)		レイヤーアドレス
	第1層: L0	0
	第2層: L1	1
	第n層: L(n-1)	n-1

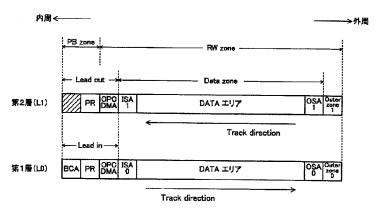
【図36】

1層ディスク

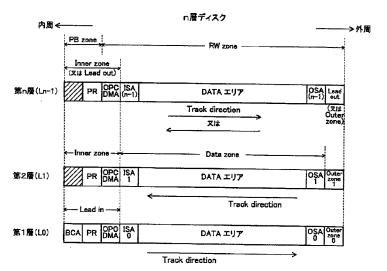


【図37】

2階ディスク

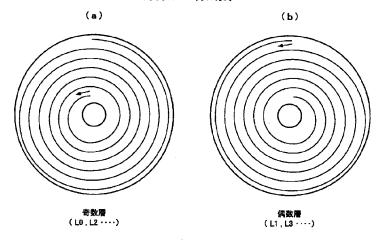


【図38】

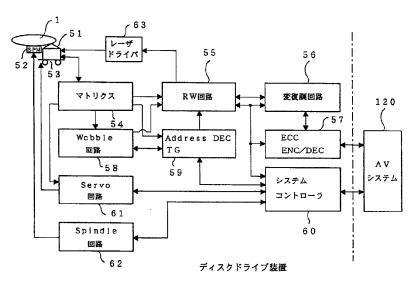


[図39]

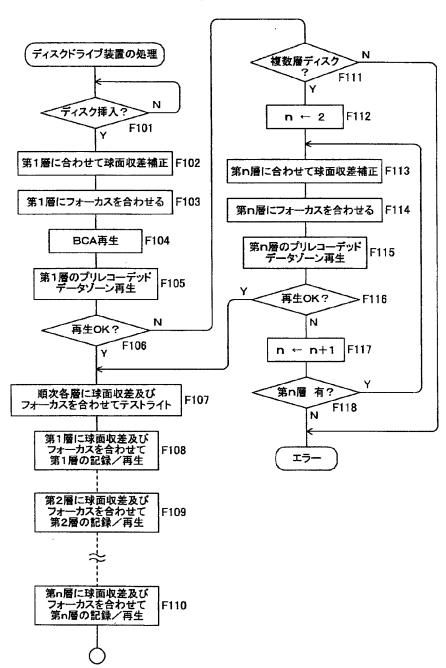
トラックのスパイラル方向



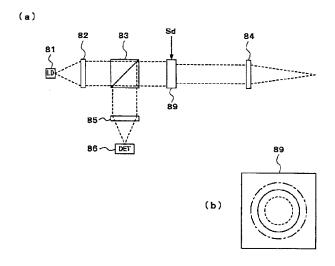
【図40】



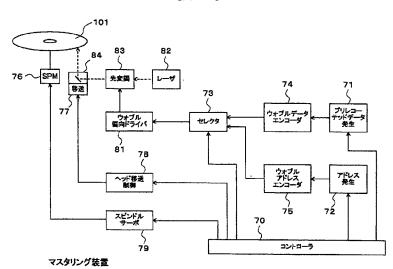
【図41】

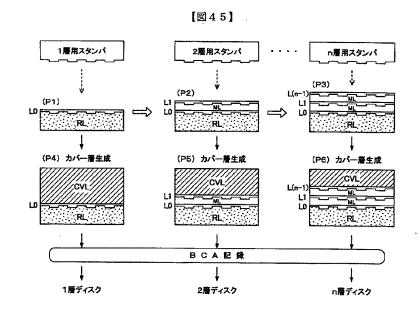


【図43】

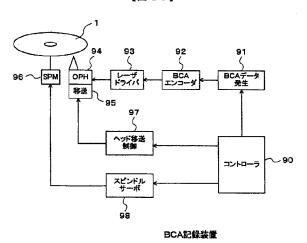


[図44]





【図46】



フロントページの続き

(51) Int.C1.7		識別記号	FΙ		テーマコード(参考)
G11B	7/125		G11B	7/125	В
	7/135			7/135	Z
	11/105	501		11/105	5 0 1 A
		5 1 6			5 1 6 A
		5 5 1			5 5 1 L
		581			5 8 1 L
		586			586A

(71)出願人 590000248

コーニンクレッカ フィリップス エレクトロニクス エヌ ヴィ
Koninklijke Philips Electronics N. V.
オランダ国 5621 ベーアー アインドーフェン フルーネヴァウツウェッハ 1
Groenewoudseweg 1,
5621 BA Eindhoven, The Netherlands

(72)発明者 小林 昭栄 東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ 一株式会社内

(72)発明者 山上 保 東京都品川区北品川 6 丁目 7 番35号 ソニ 一株式会社内 (72)発明者 門脇 慎一 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器 産業株式会社内

(72)発明者 石田 隆 大阪府門真市大字門真1006番地 松下電器 産業株式会社内

(72)発明者 コーネリス マリナス シェプ オランダ国 5656 アーアー アインドー フェン プロフホルストラーン 6

(72)発明者 ヘルマヌス ヨハンネス ボルグ オランダ国 5656 アーアー アインドー フェン プロフホルストラーン 6

F ターム (参考) 5D029 HA06 JB13 5D075 AA03 CC29 CD09 EE03 FF15 FG18 FH02 5D090 AA01 CC14 GG02 GG03 GG27 5D119 AA09 AA22 BA01 BB04 BB05 BB13 EC01 5D789 AA09 AA22 BA01 BB04 BB05

BB13 EC01